# DELPHION





RESEARCH

PRODUCTS

**INSIDE DELPHION** 



Search: Quick/Number Boolean Advanced Der

# The Delphion Integrated View

Tools: Add to Work File: Create new Work Get Now: PDF | More choices... View: INPADOC | Jump to: Top Go to: Derwent 

> JP2000339390A2: METHOD FOR CONNECTING TABULAR FORMAT

> > METHOD FOR PRESENTING CONNECTED TABULAR FORMAT DAT STORAGE MEDIUM WITH PROGRAM REALIZING THE METHODS ST THEREIN AND TABULAR FORMAT DATA PRESENTATION SYSTEM

Method for combining table data which is divided into blocks Present Title:

[Derwent Record]

JP Japan § Country:

> A2 Document Laid open to Public inspection i &Kind:

KOSHO SHINJI: 

TAABO DATA LABORATORY KK

News, Profiles, Stocks and More about this company

2000-12-08 / 1999-05-31 Published / Filed:

> JP1999000151156

> > Number:

**G06F 19/00**; G06F 12/00; § IPC Code:

**PECLA Code:** G06F17/30; G06F17/30S1;

Priority Number: 1999-05-31 JP1999000151156

> PROBLEM TO BE SOLVED: To join a plurality of tabular format

data in a desired manner and also to fast present tabular format data obtained by connecting tabular format data whose data

capacity is small.

SOLUTION: Each tabular format data is formed by being respectively divided into one or more information blocks consisting of a value list in which relevant values are stored in the order of an item value number corresponding to an item value belonging to a specific item and pointer arrangement in which a pointer value for indicating the item value number in the order of a unique record number. To connect a plurality of tabular formats, items being equal between a plurality of tabular format data are found, information blocks about the equal items are specified, value lists included in the specified information blocks are compared in respective plural tabular format data, the both value lists are made equal, the pointer value of a related pointer arrangement is added in the information block to which the item value is added when the value lists are made equal, and the value list included in the information block about the specific item is made equal in the plural tabular format

COPYRIGHT: (C)2000,JPO

**PINPADOC** None Get Now: Family Legal Status Report Legal Status:

**P** Designated

AT BE CH CY DE DK ES FI FR GB GR IE IT LI LU MC NL PT SE CA

Country:

**CN EP KR US** 

Show 8 known family members

**₽Other Abstract** 

DERABS G2001-061602

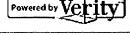
Info:







Nominate this for the Gallery...



THOMSON

Copyright © 1997-2005 The Thor

Subscriptions | Web Seminars | Privacy | Terms & Conditions | Site Map | Contact U

(19)日本国特許庁(JP)

## (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-339390

(P2000-339390A)

(43)公開日 平成12年12月8日(2000.12.8)

(51) Int.Cl.7		識別記号	FΙ	テーマコード(参考)
G06F	19/00		G 0 6 F 15/22	310G 5B082
	12/00	5 1 2	12/00	5 1 2
			15/22	3 1 0 M

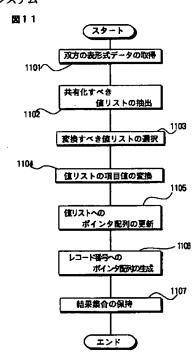
		<b>水箭</b> 查審	未請求 請求項の数33 OL (全 39 頁)
(21)出願番号	特願平11-151156	(71)出願人	599074648 ターボデータラボラトリー有限会社
(22)出願日	平成11年5月31日(1999.5.31)		東京都台東区松が谷 1 - 9 - 12 SPKビルディング604号
		(72)発明者	古庄 晋二 神奈川県横浜市神奈川区松見町4丁目1101 番地7コートハウス菊名804号
		(74)代理人	100103632 弁理士 窪田 英一郎 (外1名)
		Fターム(参	考) 5B082 GA02 GA03
	e.		

(54)【発明の名称】 表形式データの結合方法、結合された表形式データの提示方法、上記方法を実現するプログラム を記憶した記憶媒体、および、表形式データ提示システム

#### (57)【要約】

【課題】 複数の表形式データを、所望のようにジョイ ンでき、かつ、そのデータ容量も小さな表形式データの 構造、その結合方法、および結合した表形式データを髙 速に提示する方法を提供する。

【解決手段】 各々が、特定の項目に属する項目値に対 応した項目値番号の順に当該項目値が格納されている値 リストと、一意的なレコード番号の順に、当該項目値番 号を指示するためのポインタ値が格納されたポインタ配 列とからなる一以上の情報ブロックに分割することによ り、各表形式データを構成する。複数の表形式の結合 は、複数の表形式データの間で等価な項目を見出して、 等価な項目に関する情報ブロックを特定し、複数の表形 式データの各々において、特定された情報ブロックに含 まれる値リストを比較して、双方の値リストを同値に し、値リストを同値にする際に、その項目値が追加され た情報ブロックにおいて、関連するポインタ配列のポイ ンタ値を追加し、複数の表形式データにおいて、特定の 項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが等価と することによりなされる。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 各々が、項目とこれに含まれる項目値と を含むレコードの配列として表わされる複数の表形式デ ータを結合する方法であって、

各表形式データを、各々が、特定の項目に属する項目値に対応した項目値番号の順に当該項目値が格納されている値リストと、一意的なレコード番号の順に、当該項目値番号を指示するためのポインタ値が格納されたポインタ配列とからなる一以上の情報ブロックに分割するように構成し、

複数の表形式データの間で、等価な項目を見出し、

前記等価な項目に関する情報ブロックを特定し、

前記複数の表形式データの各々において、前記特定され た情報ブロックに含まれる値リストを比較して、双方の 値リストを同値にし、

前記値リストを同値にする際に、その項目値が追加され た情報ブロックにおいて、関連するポインタ配列のポインタ値を追加し、

前記複数の表形式データにおいて、特定の項目に関する 情報ブロックに含まれる値リストが等価とすることによ 20 り、表形式データを結合することを特徴とする結合方 法。

【請求項2】 前記等価となった値リストを備えた情報 ブロックに関して、単一の値リストのみを現実に保持す ることを特徴とする請求項1に記載のデータ結合方法。

【請求項3】 請求項1または2に記載された結合方法 により、特定の項目に関する情報ブロックに含まれる値 リストが等価となった複数の表形式データを用意し、

前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックのうち、ポインタ配列のポインタ値が 30 重複しないキー項目に関する情報ブロックを特定し、当該情報ブロックを備えた表形式データを、サブ表形式データと決定し、何れかの情報ブロックにおいて、値リストの項目値の順に、前記サブ表形式データのレコード番号を特定する第2のポインタ配列を生成し、

前記複数の表形式データに含まれる情報ブロックのうち、提示すべき項目に関する情報ブロックを特定し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記サブ表形式データ以外の表形式データであるメイン表形式データを構成する情報ブロックに関して、所定のレコ 40ード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記サブ表形式を構成する情報ブロックに関して、前記所定のレコード番号に対応したレコード番号を参照して、対応する前記第2のポインタ配列中のサブ表形式に関するレコード番号を特定し、

前記サブ表形式データを構成する情報ブロックにおい 項目値をソートすべき情報ブロックに、 て、当該サブ表形式データに関するレコード番号に対応 ータに関するレコードの個数を示す存在 したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項 50 対応して格納する存在数配列を生成し、

目値を取得し、

取得した項目値を提示することを特徴とする結合された 表形式データの提示方法。

【請求項4】 前記キー項目に関する情報ブロックに、 当該情報ブロックに含まれる値リストの項目値の順に、 レコード番号を指示するためのポインタ値が格納された 第2のポインタ配列を生成し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、前記所定のレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、対応する第2のポインタ配列中のサブ表形式データに関するレコード番号を特定し、当該サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該第2のポインタ配列中のレコード番号に対応した、ポインタ配列中のポインタ値を参照することにより、所定の項目値を取得することを特徴とする請求項3に記載の表形式データの提示方法。

【請求項5】 前記メイン表形式データを構成する情報 ブロックであって、その値リストが等価になった情報ブロック中に、値リストの項目値の順に、前記サブ表形式 データのレコード番号を指示するためのボインタ値が格納された第2のポインタ配列を生成し、

前記所定のレコード番号に対応した、前記第2のポイン タ配列中のサブ表形式データに関するレコード番号を特定し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記 サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、前 記サブ表形式データに関するレコード番号に対応したポ インタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を 取得することを特徴とする請求項3に記載の表形式デー タの提示方法。

【請求項6】 前記サブ表形式データを構成する情報ブロックのうち、少なくとも提示すべき項目に関する情報ブロックに、値リストの項目値の順に、当該サブ表形式データのレコード番号を指示するためのボインタ値が格納された第2のポインタ配列を生成し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、前記所定のレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、対応する第2のポインタ配列中のサブ表形式データに関するレコード番号を特定し、当該サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該第2のポインタ配列中のレコード番号に対応した、ポインタ配列中のポインタ値を参照することにより、所定の項目値を取得することを特徴とする請求項3に記載の表形式データの提示方法。

【請求項7】 さらに、所定の順序にしたがって、その項目値をソートすべき情報ブロックに、メイン表形式データに関するレコードの個数を示す存在数を、項目値に対応して格納する存在数配列を生成し

2

前記存在数配列にしたがって、前記メイン表形式データ に関するレコード番号を格納する位置の初期値を示す位 置指示配列を生成し、

前記メイン表形式データのレコード番号を、対応するポインタ値により示される位置の位置指示配列にしたがって配置するとともに、当該位置指示配列の対応する値をインクリメントすることにより、メイン表形式データのレコード番号がソートされて格納されたソート配列を生成し、

前記ソート配列に格納されたレコード番号の順に、必要 10 な項目値を取得して、当該キー項目に基づいてソートされた項目値を提示することを特徴とする請求項3ないし 6の何れか一項に記載の表形式データの提示方法。

【請求項8】 キー項目に関する情報ブロックに、メイン表形式データを構成する情報ブロックであって当該情報ブロックと等価な値リストを有する情報ブロックのボインタ配列中のポインタ値の個数を示す存在数を、当該キー項目の情報ブロック中の値リストの順にしたがって格納する存在数配列を生成することを特徴とする請求項7に記載の表形式データの提示方法。

【請求項9】 キー項目に関する情報ブロックと等価な、メイン表形式データを構成する情報ブロック中のポインタ配列と、前記第2のポインタ配列とを用いて、前記項目値をソートすべき情報ブロックに、メイン表形式データに関するレコードの数を示す存在数を格納する存在数配列を生成することを特徴とする請求項7に記載の表形式データの提示方法。

【請求項10】 請求項1または2に記載された結合方法により、特定の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが等価となった複数の表形式データを用意し、前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックのうち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される表形式データを主表形式データと決定し、それ以外の表形式データを従表形式データと決定し、

前記従表形式データを構成する情報ブロックであって、 その項目値が等価となった情報ブロックに、従表形式データに関するレコードの個数を示す存在数を、項目値に 対応して格納する第1の存在数配列を生成し、

前記第1の存在数配列にしたがって、前記従表形式デー 40 タのレコード番号をソートした状態で配置する初期位置 を決定する第1の位置指示配列を生成し、

前記従表形式データのレコード番号を、対応するポインタ値により示される位置の第1の位置指示配列にしたがって配置するとともに、当該位置指示配列の対応する値をインクリメントすることにより、従表形式データのレコード番号がソートされて格納された第1のソート配列を生成し、

前記位置指示配列の初期値および最終値と、前記主表形 ード番号に対応したポインタ 式データに関してその値リストが等価となった情報プロ 50 して、所定の項目値を取得し、

ック中のポインタ配列とを参照して、前記主表形式データに関する他の情報ブロックのポインタ配列の重複度を 算出し、当該重複度にしたがってポインタ配列を拡張 し、

前記位置指示配列の初期値および最終値と、前記ソート 配列とを参照して、前記従表形式データに関する情報ブロックのポインタ配列の重複度を参照して、当該重複度 にしたがってポインタ配列を拡張し、

当該拡張されたポインタ配列に基づき、必要な項目値を 取得して提示することを特徴とする表形式データの提示 方法

【請求項11】 前記重複度に基づき、主表形式データのレコード番号が重複して配置された第1の変換配列を生成し、

前記主表形式データに関して、前記第1の変換配列にしたがって情報ブロックの値リストへのポインタ配列を参照して、値リストの項目値を取り出すことを特徴とする 請求項10に記載の表形式データの提示方法。

【請求項12】 前記主表形式データのレコード番号 20 と、関連する前記重複度に基づき、従表形式データのレコード番号が重複して配置された第2の変換配列を生成し、

前記従表形式データに関して、前記第2の変換配列にしたがって情報ブロックの値リストへのポインタ配列を参照して、値リストの項目値を取り出すことを特徴とする請求項10または11に記載の表形式データの提示方法。

【請求項13】 請求項1または2に記載された結合方法により、特定の二以上の項目に関する情報ブロックに30 含まれる値リストが、それぞれ等価となった複数の表形式データを用意し、

前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報プロックのうち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される項目を含む表形式データを主表形式データと決定し、それ以外の表形式データを従表形式データと決定し、

前記主表形式データに関して、二以上の等価となった値 リストの積集合である仮想の値リストへのポインタ配列 を生成し、

前記従表形式データに関して、前記仮想の値リストへの 第2のポインタ配列を生成し、

前記仮想の値リストの項目値の順に、前記従表形式データのレコード番号を特定する第3のポインタ配列を作成し、

前記複数の表形式データに含まれる情報ブロックのうち、提示すべき項目に関する情報ブロックを特定し、前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、表形式データを構成する情報ブロックに関して、所定のレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し

4

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記サブ表形式を構成する情報ブロックに関して、前記所定のレコード番号に対応したレコード番号を参照して、対応する前記仮想の値リストへのポインタ配列中のポインタ値に基づき、前記第3のポインタ配列中の前記従表形式データのレコード番号を特定し、

前記従表形式データを構成する情報ブロックにおいて、 当該従表形式データに関するレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を 取得し、

取得した項目値を提示することを特徴とする結合された表形式データの提示方法。

【請求項14】 前記等価となった値リストを有する情報プロックが二つであり、一方の情報プロックに関する、等価となった値リストの項目値の数がpであり、かつ、他方の情報ブロックに関する、等価となった値リストの項目値の数がqである場合に、前記主表形式データに関する前記仮想の値リストへのポインタ値 $Pm_i$ (0  $\leq j \leq p-1$ )が、

 $Pm_i = Pm_1 i *q + Pm_2 i$ 

(ただし、 $Pm_1$ , は、一方の情報ブロックに関する値 リストの項目値、 $Pm_2$ , は、他方の情報ブロックに関する値リストの項目値)と表わされ、かつ、前記従表形式データに関する前記仮想の値リストへのポインタ値 $Ps_1$  ( $0 \le j \le p-1$ )が、

 $Ps_i = Ps_{1i} *q + Ps_{2i}$ 

(ただし、 $Ps_1$ , は、一方の情報ブロックに関する値 リストの項目値、 $Ps_2$ , は、他方の情報ブロックに関する値リストの項目値)と表わされることを特徴とする 請求項13に記載の表形式データの提示方法。

【請求項15】 請求項1または2に記載された結合方法により、特定の二以上の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが、それぞれ等価となった複数の表形式データを用意し、

前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックのうち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される項目を含む表形式データを主表形式データと決定し、それ以外の表形式データを従表形式データと決定し、

前記主表形式データおよび主表形式レコードのそれぞれ 40 に関して、デフォルトのソート順が反映される項目以外 の項目にて、前記レコード番号をソートし、最後に上記 ソート順が反映される項目にて前記レコード番号をソートするととにより、第1のソート配列を生成し、

前記第1のソート配列中のレコード番号を参照して、前 記二以上の項目に関する二以上の値リストの、対応する 項目値をそれぞれ取り出し、

二以上の項目値の多次元配列からなる項目値を備えた多次元値リスト中の対応する位置に、取り出された項目値の多次元配列を格納し、

前記多次元値リストの多次元配列を特定するためのポインタ配列の、前記レコード番号に対応する位置に、前記レコード番号を格納し、

何れかの情報ブロックにおいて、値リストの項目値の順 に、前記従表形式データのレコード番号を特定する第2 のポインタ配列を生成し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記主表形式データを構成する情報ブロックに関して、所定のレコード番号に対応した多次元値リストを特定するたりのポインタ配列のポインタ値、および/または、他のポインタ配列のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記 従表形式を構成する情報ブロックに関して、前記所定の レコード番号に対応したレコード番号を参照して、対応 する前記第2のポインタ配列中の従表形式に関するレコ ード番号を特定し、

前記サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該従表形式データに関するレコード番号に対応した、多次元値リストを特定するためのポインタ配列のポインタ値、および/または、ポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し、

取得した項目値を提示することを特徴とする表形式データの提示方法。

【請求項16】 各々が、項目とこれに含まれる項目値とを含むレコードの配列として表わされる複数の表形式データを結合する方法をコンピュータシステムにて実行可能なプログラムを記憶した記憶媒体であって、

各表形式データを、各々が、特定の項目に属する項目値 30 に対応した項目値番号の順に当該項目値が格納されてい る値リストと、一意的なレコード番号の順に、当該項目 値番号を指示するためのポインタ値が格納されたポイン タ配列とからなる一以上の情報ブロックに分割するよう に構成し、

複数の表形式データの間で、等価な項目を見出し、

前記等価な項目に関する情報ブロックを特定し、

前記複数の表形式データの各々において、前記特定され た情報ブロックに含まれる値リストを比較して、双方の 値リストを同値にし、

前記値リストを同値にする際に、その項目値が追加され た情報ブロックにおいて、関連するポインタ配列のポイ ンタ値を追加し、

前記複数の表形式データにおいて、特定の項目に関する 情報ブロックに含まれる値リストが等価とすることによ り、表形式データを結合することを特徴とするプログラ ムを記憶した記憶媒体。

【請求項17】 請求項16に記載されたプログラムに 基づく結合方法により、特定の項目に関する情報ブロッ クに含まれる値リストが等価となった複数の表形式デー タに基づき、特定の項目に関する項目値を提示する方法

をコンピュータシステムにて実行可能なプログラムを記 憶した記憶媒体であって、

前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関 する情報ブロックのうち、ポインタ配列のポインタ値が 重複しないキー項目に関する情報ブロックを特定し、当 該情報ブロックを備えた表形式データを、サブ表形式デ ータと決定し、

何れかの情報ブロックにおいて、値リストの項目値の順 に、前記サブ表形式データのレコード番号を特定する第 2のポインタ配列を生成し、

前記複数の表形式データに含まれる情報ブロックのう ち、提示すべき項目に関する情報ブロックを特定し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記 サブ表形式データ以外の表形式データであるメイン表形 式データを構成する情報ブロックに関して、所定のレコ ード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照 して、所定の項目値を取得し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記 サブ表形式を構成する情報ブロックに関して、前記所定 のレコード番号に対応したレコード番号を参照して、対 20 応する前記第2のポインタ配列中のサブ表形式に関する レコード番号を特定し、

前記サブ表形式データを構成する情報ブロックにおい て、当該サブ表形式データに関するレコード番号に対応 したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項 目値を取得し、

取得した項目値を提示することを特徴とするプログラム を記憶した記憶媒体。

【請求項18】 前記キー項目に関する情報ブロック に、レコード番号を指示するためのポインタ値が格納さ れた第2のポインタ配列を生成し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、サブ 表形式データを構成する情報ブロックにおいて、前記所 定のレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ 値を参照して、対応する第2のポインタ配列中のサブ表 形式データに関するレコード番号を特定し、当該サブ表 形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該第2 のポインタ配列中のレコード番号に対応した、ポインタ 配列中のポインタ値を参照することにより、所定の項目 40 値を取得することを特徴とする請求項17に記載のプロ グラムを記憶した記憶媒体。

【請求項19】 前記メイン表形式データを構成する情 報ブロックであって、その値リストが等価になった情報 ブロック中に、値リストの項目値の順に、前記サブ表形 式データのレコード番号を指示するためのポインタ値が 格納された第2のポインタ配列を生成し、

前記所定のレコード番号に対応した、前記第2のポイン タ配列中のサブ表形式データに関するレコード番号を特 定し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記 サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、前 記サブ表形式データに関するレコード番号に対応したポ インタ配列中のボインタ値を参照して、所定の項目値を 取得することを特徴とする請求項17に記載のプログラ ムを記憶した記憶媒体。

【請求項20】 前記サブ表形式データを構成する情報 ブロックのうち、少なくとも提示すべき項目に関する情 報ブロックに、値リストの項目値の順に、当該サブ表形 10 式データのレコード番号を指示するためのポインタ値が 格納された第2のポインタ配列を生成し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、サブ 表形式データを構成する情報ブロックにおいて、前記所 定のレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ 値を参照して、対応する第2のポインタ配列中のサブ表 形式データに関するレコード番号を特定し、当該サブ表 形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該第2 のポインタ配列中のレコード番号に対応した、ポインタ 配列中のポインタ値を参照することにより、所定の項目 値を取得することを特徴とする請求項17に記載のプロ グラムを記憶した記憶媒体。

【請求項21】 さらに、所定の順序にしたがって、そ の項目値をソートすべき情報ブロックに、メイン表形式 データに関するレコードの個数を示す存在数を

、項目値に対応して格納する存在数配列を生成し、前記 存在数配列にしたがって、前記メイン表形式データに関 するレコード番号を格納する位置の初期値を示す位置指 示配列を生成し、

前記メイン表形式データのレコード番号を、対応するポ に、当該情報ブロックに含まれる値リストの項目値の順 30 インタ値により示される位置の位置指示配列にしたがっ て配置するとともに、当該位置指示配列の対応する値を インクリメントすることにより、メイン表形式データの レコード番号がソートされて格納されたソート配列を生

> 前記ソート配列に格納されたレコード番号の順に、必要 な項目値を取得して、当該キー項目に基づいてソートさ れた項目値を提示することを特徴とする請求項18ない し20の何れか一項に記載のプログラムを記憶した記憶

> 【請求項22】 キー項目に関する情報ブロックに、メ イン表形式データを構成する情報ブロックであって当該 情報ブロックと等価な値リストを有する情報ブロックの ポインタ配列中のポインタ値の個数を示す存在数を、当 該キー項目の情報ブロック中の値リストの順にしたがっ て格納する存在数配列を生成することを特徴とする請求 項21に記載のプログラムを記憶した記憶媒体。

【請求項23】 キー項目に関する情報ブロックと等価 な、メイン表形式データを構成する情報ブロック中のポ インタ配列と、前記第2のポインタ配列とを用いて、前 50 記項目値をソートすべき情報ブロックに、メイン表形式 データに関するレコードの数を示す存在数を格納する存在数配列を生成することを特徴とする請求項21に記載のプログラムを記憶した記憶媒体。

【請求項24】 請求項16に記載されたプログラムに基づく結合方法により、特定の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが等価となった複数の表形式データに基づき、特定の項目に関する項目値を提示する方法をコンピュータシステムにて実行可能なプログラムを記憶した記憶媒体であって、

前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関 10 する情報ブロックのうち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される表形式データを主表形式データと決定し、それ以外の表形式データを従表形式データと決定し

前記従表形式データを構成する情報ブロックであって、 その項目値が等価となった情報ブロックに、従表形式データに関するレコードの個数を示す存在数を、項目値に 対応して格納する第1の存在数配列を生成し、

前記第1の存在数配列にしたがって、前記従表形式データのレコード番号をソートした状態で配置する初期位置 20 を決定する第1の位置指示配列を生成し、

前記従表形式データのレコード番号を、対応するポインタ値により示される位置の第1の位置指示配列にしたがって配置するとともに、当該位置指示配列の対応する値をインクリメントすることにより、従表形式データのレコード番号がソートされて格納された第1のソート配列を生成し、

前記位置指示配列の初期値および最終値と、前記主表形 式データに関してその値リストが等価となった情報プロック中のポインタ配列とを参照して、前記主表形式デー 30 タに関する他の情報ブロックのポインタ配列の重複度を 算出し、当該重複度にしたがってポインタ配列を拡張 し、

前記位置指示配列の初期値および最終値と、前記ソート 配列とを参照して、前記従表形式データに関する情報ブロックのポインタ配列の重複度を参照して、当該重複度 にしたがってポインタ配列を拡張し、

当該拡張されたポインタ配列に基づき、必要な項目値を 取得して提示することを特徴とするプログラムを記憶し た記憶媒体。

【請求項25】 前記重複度に基づき、主表形式データのレコード番号が重複して配置された第1の変換配列を生成し

前記主表形式データに関して、前記第1の変換配列にしたがって情報ブロックの値リストへのボインタ配列を参照して、値リストの項目値を取り出すことを特徴とする 請求項24に記載のプログラムを記憶した記憶媒体。

【請求項26】 前記主表形式データのレコード番号と、関連する前記重複度に基づき、従表形式データのレコード番号が重複して配置された第2の変換配列を生成 50

前記従表形式データに関して、前記第2の変換配列にしたがって情報ブロックの値リストへのポインタ配列を参照して、値リストの項目値を取り出すことを特徴とする 請求項24または25に記載のプログラムを記憶した記 憶媒体

【請求項27】 請求項16に記載されたプログラムに基づく結合方法により、特定の二以上の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが、それぞれ等価となった複数の表形式データに基づき、特定の項目に関する項目値を提示する方法をコンピュータシステムにて実行可能なプログラムを記憶した記憶媒体であって、

前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックのうち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される項目を含む表形式データを主表形式データと決定し、それ以外の表形式データを従表形式データと決定し、

前記主表形式データに関して、二以上の等価となった値 リストの積集合である仮想の値リストへのポインタ配列 を生成し、

前記従表形式データに関して、前記仮想の値リストへの 第2のポインタ配列を生成し、

前記仮想の値リストの項目値の順に、前記従表形式データのレコード番号を特定する第3のポインタ配列を作成し、

前記複数の表形式データに含まれる情報ブロックのうち、提示すべき項目に関する情報ブロックを特定し、前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、表形式データを構成する情報ブロックに関して、所定のレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照

して、所定の項目値を取得し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記サブ表形式を構成する情報ブロックに関して、前記所定のレコード番号に対応したレコード番号を参照して、対応する前記仮想の値リストへのポインタ配列中のポインタ値に基づき、前記第3のポインタ配列中の前記従表形式データのレコード番号を特定し、

前記従表形式データを構成する情報ブロックにおいて、 当該従表形式データに関するレコード番号に対応したポ 40 インタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を 取得し

取得した項目値を提示することを特徴とするプログラム を記憶した記憶媒体。

【請求項28】 請求項16に記載されたプログラムに基づく結合方法により、特定の二以上の項目に関する情報プロックに含まれる値リストが、それぞれ等価となった複数の表形式データに基づき、特定の項目に関する項目値を提示する方法をコンピュータシステムにて実行可能なプログラムを記憶した記憶媒体であって、

) 前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関

する情報ブロックのうち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される項目を含む表形式データを主表形式データと決定し、それ以外の表形式データを従表形式データと決定し、

前記主表形式データおよび主表形式レコードのそれぞれ に関して、デフォルトのソート順が反映される項目以外 の項目にて、前記レコード番号をソートし、最後に上記 ソート順が反映される項目にて前記レコード番号をソートすることにより、第1のソート配列を生成し、

前記第1のソート配列中のレコード番号を参照して、前 10 記二以上の項目に関する二以上の値リストの、対応する 項目値をそれぞれ取り出し、

二以上の項目値の多次元配列からなる項目値を備えた多次元値リスト中の対応する位置に、取り出された項目値 の多次元配列を格納し、

前記多次元値リストの多次元配列を特定するためのポインタ配列の、前記レコード番号に対応する位置に、前記レコード番号を格納し、

何れかの情報ブロックにおいて、値リストの項目値の順 に、前記従表形式データのレコード番号を特定する第2 20 のボインタ配列を生成し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記 主表形式データを構成する情報ブロックに関して、所定 のレコード番号に対応した多次元値リストを特定するた めのポインタ配列のポインタ値、および/または、他の ポインタ配列のポインタ値を参照して、所定の項目値を 取得し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記 従表形式を構成する情報ブロックに関して、前記所定の レコード番号に対応したレコード番号を参照して、対応 30 する前記第2のポインタ配列中の従表形式に関するレコ ード番号を特定し、

前記サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該従表形式データに関するレコード番号に対応した、多次元値リストを特定するためのポインタ配列のポインタ値、および/または、ポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し、

取得した項目値を提示することを特徴とするプログラム を記憶した記憶媒体。

【請求項29】 各々が、項目とこれに含まれる項目値 40 とを含むレコードの配列として表わされる複数の表形式 データを結合する表形式データ結合装置であって、

各表形式データを、各々が、特定の項目に属する項目値に対応した項目値番号の順に当該項目値が格納されている値リストと、一意的なレコード番号の順に、当該項目値番号を指示するためのポインタ値が格納されたポインタ配列とからなる一以上の情報ブロックに分割するデータ分割手段と、

複数の表形式データの間で、等価な項目を見出し、前記 る値リストが等価となった複数の表形式データに基づ 等価な項目に関する情報ブロックを特定しする共有化項 50 き、所定の項目に関する項目値を提示するデータ提示装

目特定手段と、

前記複数の表形式データの各々において、前記特定された情報ブロックに含まれる値リストを比較して、双方の値リストを同値にする値リスト共有化手段と、

前記値リストを同値にする際に、その項目値が追加された情報ブロックにおいて、関連するボインタ配列のボインタ値を追加するボインタ値更新手段とを備え、

前記複数の表形式データにおいて、特定の項目に関する 情報ブロックに含まれる値リストが等価とすることによ り、表形式データを結合することを特徴とする表形式デ ータ結合装置。

【請求項30】 請求項29に記載の表形式データ結合 装置により、特定の項目に関する情報ブロックに含まれ る値リストが等価となった複数の表形式データに基づ き、所定の項目に関する項目値を提示するデータ提示装 置であって、

前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックのうち、ポインタ配列のポインタ値が 重複しないキー項目に関する情報ブロックを特定し、当 該情報ブロックを備えた表形式データを、サブ表形式デ ータと決定するキー項目決定手段と、

何れかの情報ブロックにおいて、値リストの項目値の順 に、前記サブ表形式データのレコード番号を特定する第 2のポインタ配列を生成する第2のポインタ生成手段 と、

前記複数の表形式データに含まれる情報ブロックのうち、提示すべき項目に関する情報ブロックを特定する提示項目特定手段と、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記 サブ表形式データ以外の表形式データであるメイン表形 式データを構成する情報ブロックに関して、所定のレコ ード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照 して、所定の項目値を取得する第1の項目値取得手段 と

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記サブ表形式を構成する情報ブロックに関して、前記所定のレコード番号に対応したレコード番号を参照して、対応する前記第2のポインタ配列中のサブ表形式に関するレコード番号を特定するサブ表形式レコード特定手段と、

前記サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該サブ表形式データに関するレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得する第2の項目値取得手段とを備え、

取得した項目値を提示することを特徴とするデータ提示 装置。

【請求項31】 請求項29に記載の表形式データ結合 装置により、特定の項目に関する情報ブロックに含まれ る値リストが等価となった複数の表形式データに基づ 置であって、

前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックのうち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される表形式データを主表形式データと決定し、それ以外の表形式データを従表形式データと決定する主/従決定手段と、

前記従表形式データを構成する情報ブロックであって、 その項目値が等価となった情報ブロックに、従表形式データに関するレコードの個数を示す存在数を、項目値に 対応して格納する第1の存在数配列を生成する第1の存 10 在数配列生成手段と、

前記第1の存在数配列にしたがって、前記従表形式データのレコード番号をソートした状態で配置する初期位置を決定する第1の位置指示配列を生成する第1の位置指示配列生成手段と、

前記従表形式データのレコード番号を、対応するポインタ値により示される位置の第1の位置指示配列にしたがって配置するとともに、当該位置指示配列の対応する値をインクリメントすることにより、従表形式データのレコード番号がソートされて格納された第1のソート配列 20を生成する第1のソート配列生成手段と、

前記位置指示配列の初期値および最終値と、前記主表形式データに関してその値リストが等価となった情報プロック中のポインタ配列とを参照して、前記主表形式データに関する他の情報ブロックのポインタ配列の重複度を算出し、当該重複度にしたがってポインタ配列を拡張する第1のポインタ配列拡張手段と、

前記位置指示配列の初期値および最終値と、前記ソート 配列とを参照して、前記従表形式データに関する情報ブロックのポインタ配列の重複度を参照して、当該重複度 30 にしたがってポインタ配列を拡張する第2のポインタ配列拡張手段とを備え、

当該拡張されたポインタ配列に基づき、必要な項目値を 取得して提示することを特徴とするデータ提示装置。

【請求項32】 請求項29に記載の表形式データ結合 装置により、特定の二以上の項目に関する情報ブロック に含まれる値リストがそれぞれ等価となった複数の表形 式データに基づき、所定の項目に関する項目値を提示す るデータ提示装置であって、

前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関 40 する情報ブロックのうち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される項目を含む表形式データを主表形式データと決定し、それ以外の表形式データを従表形式データと決定する主/従決定手段と、

前記主表形式データに関して、二以上の等価となった値 リストの積集合である仮想の値リストへのポインタ配列 を生成する仮想配列生成手段と、

前記従表形式データに関して、前記仮想の値リストへの 第2のポインタ配列を生成する第2のポインタ配列生成 手段と、 14

前記仮想の値リストの項目値の順に、前記従表形式データのレコード番号を特定する第3のポインタ配列を作成する第3のポインタ配列生成手段と、

前記複数の表形式データに含まれる情報ブロックのうち、提示すべき項目に関する情報ブロックを特定し提示ブロック特定手段と、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、表形 式データを構成する情報ブロックに関して、所定のレコ ード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照 して、所定の項目値を取得する第1の項目値取得手段 と、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記 サブ表形式を構成する情報ブロックに関して、前記所定 のレコード番号に対応したレコード番号を参照して、対 応する前記仮想の値リストへのポインタ配列中のポイン タ値に基づき、前記第3のポインタ配列中の前記従表形 式データのレコード番号を特定する従表形式レコード番 号特定手段と、

前記従表形式データを構成する情報ブロックにおいて、 当該従表形式データに関するレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を 取得する第2の項目値値取得手段とを備え、

取得した項目値を提示することを特徴とするデータ提示 <del>装置</del>

【請求項33】 請求項29に記載の表形式データ結合 装置により、特定の二以上の項目に関する情報ブロック に含まれる値リストがそれぞれ等価となった複数の表形 式データに基づき、所定の項目に関する項目値を提示す るデータ提示装置であって、

前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックのうち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される項目を含む表形式データを主表形式データと決定し、それ以外の表形式データを従表形式データと決定する主/従決定手段と、

前記主表形式データおよび主表形式レコードのそれぞれ に関して、デフォルトのソート順が反映される項目以外 の項目にて、前記レコード番号をソートし、最後に上記 ソート順が反映される項目にて前記レコード番号をソートすることにより、第1のソート配列を生成する第1の ソート配列生成手段と、

前記第1のソート配列中のレコード番号を参照して、前 記二以上の項目に関する二以上の値リストの、対応する 項目値をそれぞれ取り出す項目値特定手段と、

二以上の項目値の多次元配列からなる項目値を備えた多次元値リスト中の対応する位置に、取り出された項目値の多次元配列を格納する多次元配列生成手段と、

前記多次元値リストの多次元配列を特定するためのポインタ配列の、前記レコード番号に対応する位置に、前記レコード番号を格納するレコード配列生成手段と、

50 何れかの情報ブロックにおいて、値リストの項目値の順

に、前記従表形式データのレコード番号を特定する第2 のポインタ配列を生成する第2のポインタ配列生成手段 ٤.

15

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記 主表形式データを構成する情報ブロックに関して、所定 のレコード番号に対応した多次元値リストを特定するた めのポインタ配列のポインタ値、および/または、他の ポインタ配列のポインタ値を参照して、所定の項目値を 取得する第1の項目値取得手段と、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記 10 従表形式を構成する情報ブロックに関して、前記所定の レコード番号に対応したレコード番号を参照して、対応 する前記第2のポインタ配列中の従表形式に関するレコ ード番号を特定する従表形式レコード特定手段と、

前記サブ表形式データを構成する情報ブロックにおい て、当該従表形式データに関するレコード番号に対応し た、多次元値リストを特定するためのポインタ配列のボ インタ値、および/または、ポインタ配列中のポインタ 値を参照して、所定の項目値を取得する第2の項目値取 得手段とを備え、

取得した項目値を提示することを特徴とするデータ提示 装置。

#### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の技術分野】本発明は、コンピュータのような 情報処理装置を用いて大量のデータを処理するデータ処 理方法およびデータ処理装置に関し、より詳細には、リ レーショナルデータベースにおいて、複数の表形式デー タを結合して、所望のレコード等の項目値を検索、集計 し、および、ソートする方法および装置に関する。 [0002]

【従来の技術】データベースは種々の用途に用いられて いるが、中規模ないし大規模システムにおいては、論理 的な矛盾が排除できるリレーショナルデータベース (R DB) の使用が主流となっている。たとえば、RDBは 飛行機の座席予約等のシステムに利用されている。この 場合、キー項目を指定することにより、(多くの場合1 件の)ターゲットを迅速に検索することもでき、或い は、予約の確定、キャンセル或いは変更などを行うこと ができる。また、各便の座席数はせいぜい数百であるた 40 め、特定の航空便の空席数を求めることも可能である。 ところが、このRDBを用いて、年度ごと、曜日ごと、 月ごと、路線ごと、時間帯ごと或いは機種ごとなどで、 特定の演算(たとえば、搭乗率の計算)をなそうとする と、非常に時間がかかることが知られている。すなわ ち、RDBは、処理を矛盾なく実現することに優れてい る反面、相当数のレコードを検索、集計或いはソートす る性能が低い。

【0003】そこで、近年、検索や集計のために、RD

ータベースをシステムに構築することが一般化してい る。すなわち、エンドユーザの特定の目的に合わせて、 特定のデータ形式およびデータ項目名を備えた極めて大 規模なデータベースを構築し、エンドユーザはこれを用 いて特定の検索や集計をなすことができるようになって

#### [0004]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、RDB のほかに、他のDWHを設けること、すなわち、複数の データベースを設けることは、本来、データを集中管理 できるためにデータベース、特に、RDBが考案された という本来あるべき姿とは乖離しており、これに由来し て、たとえば、以下に述べるような様々な問題点が生じ ている。

(1) DWHは固定的なものであるため、予めDWHに 設けられた項目以外の検索や集計をすることが困難であ る。

(2) RDBのほかに、固定的なDWHを設けるため、 データ容量が極めて大きくなるほか、RDBの更新等に 20 対応することができない。本発明は、複数の表形式デー タを、所望のように高速にジョインすることができ、か つ、そのデータ容量も小さな表形式データの構造、その 結合方法、および結合した表形式データを極めて高速に 提示方法を提供することを目的とする。

#### [0005]

【課題を解決するための手段】本発明の目的は、各々 が、項目とこれに含まれる項目値とを含むレコードの配 列として表わされる複数の表形式データを結合する方法 であって、各表形式データを、各々が、特定の項目に属 30 する項目値に対応した項目値番号の順に当該項目値が格 納されている値リストと、一意的なレコード番号の順 に、当該項目値番号を指示するためのポインタ値が格納 されたポインタ配列とからなる一以上の情報ブロックに 分割するように構成し、複数の表形式データの間で、等 価な項目を見出し、前記等価な項目に関する情報ブロッ クを特定し、前記複数の表形式データの各々において、 前記特定された情報ブロックに含まれる値リストを比較 して、双方の値リストを同値にし、前記値リストを同値 にする際に、その項目値が追加された情報ブロックにお いて、関連するポインタ配列のポインタ値を追加し、前 記複数の表形式データにおいて、特定の項目に関する情 報ブロックに含まれる値リストが等価とすることによ り、表形式データを結合することを特徴とする結合方法 により達成される。

【0006】本発明によれば、実際の項目値が格納され た値リストと、当該値リストの項目値を指定するための ポインタ値を格納したポインタ配列とにより、ある項目 に関する情報ブロックを構成し、種々の項目にかかる情 報ブロックの集合体として表形式データを表現してい Bとは別に、データウェアハウス(DWH)と称するデ 50 る。したがって、複数の表形式データを結合(すなわち

ジョイン)する際に、表形式データ間の情報ブロック中の値リストに着目し、値リストの項目値を同値にして、これに応答して、関連するポインタ配列を変更している。したがって、煩雑な処理を要することなく、値リストの項目値の追加およびこれにともなうポインタ値の追加をなすこと(すなわち、値リストを共有化すること)により、二つの表形式データを結合することが可能となス

【0007】本発明の好ましい実施態様においては、等価となった値リストを備えた情報ブロックに関して、単10一の値リストのみが現実に保持される。すなわち共有化された値リストに関しては、何れか一方を保持していれば足りる。これにより、必要なメモリ容量を削減することが可能となる。また、ジョインのために多大な処理を必要としないため、表形式データの結合(ジョイン)を極めて高速に実現することが可能となる。

【0008】本発明の目的は、上記結合方法により、特 定の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが等 価となった複数の表形式データを用意し、前記複数の表 形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロ 20 ックのうち、ポインタ配列のポインタ値が重複しないキ ー項目に関する情報ブロックを特定し、当該情報ブロッ クを備えた表形式データを、サブ表形式データと決定 し、何れかの情報ブロックにおいて、値リストの項目値 の順に、前記サブ表形式データのレコード番号を特定す る第2のポインタ配列を生成し、前記複数の表形式デー タに含まれる情報ブロックのうち、提示すべき項目に関 する情報ブロックを特定し、前記提示すべき項目に関す る情報ブロックのうち、前記サブ表形式データ以外の表 形式データであるメイン表形式データを構成する情報ブ 30 ロックに関して、所定のレコード番号に対応したポイン タ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得 し、前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、 前記サブ表形式を構成する情報ブロックに関して、前記 所定のレコード番号に対応したレコード番号を参照し て、対応する前記第2のポインタ配列中のサブ表形式に 関するレコード番号を特定し、前記サブ表形式データを 構成する情報ブロックにおいて、当該サブ表形式データ に関するレコード番号に対応したポインタ配列中のポイ ンタ値を参照して、所定の項目値を取得し、取得した項 40 目値を提示することを特徴とする結合された表形式デー タの提示方法によっても達成される。

【0009】本発明によれば、たとえば、複数の表形式データに関して、ユーザにより特定の項目が選択され、その提示が求められた場合に、複数の表形式データを結合し、サブ表形式データにおいては、メイン表形式データのレコード番号から、サブ表形式データのレコード番号を特定できるような(すなわち、逆引きができるような)第2のポインタ配列を生成する。メイン表形式データに関しては、メイン表形式データのレコード番号か

ら、ポインタ配列中のポインタ値を特定し、さらに、当該ポインタ値により指示された項目値を特定することにより、所望の項目値を求めることができる。その一方、サブ表形式データに関しては、メイン表形式データのレコード番号を特定し、次いで、ポインタ配列中のポインタ値および当該ポインタ値により指示された項目値を順次特定することにより、所望の項目値を求めることができる。したがって、複数の表形式データから、所望の項目を選択して、ジョインした表(ビュー)を高速に実現することが可能となる。

【0010】上記サブ表形式データのレコード番号を特定するために、前記キー項目に関する情報ブロックに、当該情報ブロックに含まれる値リストの項目値の順に、レコード番号を指示するためのポインタ値が格納された第2のポインタ配列を生成し手も良い。この場合には、提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、前記所定のレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、対応する第2のポインタ配列中のサブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該第2のポインタ配列中のレコード番号に対応した、ポインタ配列中のポインタ値を参照することにより、所定の項目値を取得する。この手法はより具体的には第1の実施の形態にて説明がなされている。

【0011】或いは、前記メイン表形式データを構成す る情報ブロックであって、その値リストが等価になった 情報ブロック中に、値リストの項目値の順に、前記サブ 表形式データのレコード番号を指示するためのポインタ 値が格納された第2のポインタ配列を生成し、前記所定 のレコード番号に対応した、前記第2のポインタ配列中 のサブ表形式データに関するレコード番号を特定し、前 記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記サ ブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、前記 サブ表形式データに関するレコード番号に対応したポイ ンタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取 得するように構成しても良いし(第2の実施の形態参 照)、前記サブ表形式データを構成する情報ブロックの うち、少なくとも提示すべき項目に関する情報ブロック に、値リストの項目値の順に、当該サブ表形式データの レコード番号を指示するためのポインタ値が格納された 第2のポインタ配列を生成し、前記提示すべき項目に関 する情報ブロックのうち、サブ表形式データを構成する 情報ブロックにおいて、前記所定のレコード番号に対応 したポインタ配列中のポインタ値を参照して、対応する 第2のポインタ配列中のサブ表形式データに関するレコ ード番号を特定し、当該サブ表形式データを構成する情 報ブロックにおいて、当該第2のポインタ配列中のレコ 50 ード番号に対応した、ポインタ配列中のポインタ値を参

照することにより、所定の項目値を取得するように構成 しても良い(第3の実施の形態参照)。

【0012】本発明の別の実施態様においては、さら に、所定の順序にしたがって、その項目値をソートすべ き情報ブロックに、メイン表形式データに関するレコー ドの個数を示す存在数を、項目値に対応して格納する存 在数配列を生成し、前記存在数配列にしたがって、前記 メイン表形式データに関するレコード番号を格納する位 置の初期値を示す位置指示配列を生成し、前記メイン表 形式データのレコード番号を、対応するポインタ値によ 10 り示される位置の位置指示配列にしたがって配置すると ともに、当該位置指示配列の対応する値をインクリメン トすることにより、メイン表形式データのレコード番号 がソートされて格納されたソート配列を生成し、前記ソ ート配列に格納されたレコード番号の順に、必要な項目 値を取得して、当該キー項目に基づいてソートされた項 目値を提示するように構成されている。この実施の形態 によれば、メイン表形式データのレコード番号が、ソー トされた形態で格納されたようなソート配列を生成し、 当該ソート配列に格納されたレコード番号に基づいて、 ポインタ値および項目値を特定するため、煩雑な処理を なすことなく、所望の項目についてソートしたような表 (ビュー)を求めることができる。

【0013】たとえば、ソートすべき項目がキー項目で ある場合には、キー項目に関する情報ブロックに、メイ ン表形式データを構成する情報ブロックであって当該情 報ブロックと等価な値リストを有する情報ブロックのポ インタ配列中のポインタ値の個数を示す存在数を、当該 キー項目の情報ブロック中の値リストの順にしたがって 格納する存在数配列を生成する。それ以外の場合には、 キー項目に関する情報プロックと等価な、メイン表形式 データを構成する情報ブロック中のポインタ配列と、前 記第2のポインタ配列とを用いて、前記項目値をソート すべき情報ブロックに、メイン表形式データに関するレ コードの数を示す存在数を格納する存在数配列を生成す れば良い。

【0014】本発明のさらに別の実施態様においては、 結合された表形式データを提示する方法は、特定の項目 に関する情報ブロックに含まれる値リストが等価となっ た複数の表形式データを用意し、前記複数の表形式デー 40 タに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックのう ち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される表形 式データを主表形式データと決定し、それ以外の表形式 データを従表形式データと決定し、前記従表形式データ を構成する情報ブロックであって、その項目値が等価と なった情報ブロックに、従表形式データに関するレコー ドの個数を示す存在数を、項目値に対応して格納する第 1の存在数配列を生成し、前記第1の存在数配列にした がって、前記従表形式データのレコード番号をソートし た状態で配置する初期位置を決定する第1の位置指示配 50

列を生成し、前記従表形式データのレコード番号を、対 応するポインタ値により示される位置の第1の位置指示 配列にしたがって配置するとともに、当該位置指示配列 の対応する値をインクリメントすることにより、従表形 式データのレコード番号がソートされて格納された第1 のソート配列を生成し、前記位置指示配列の初期値およ び最終値と、前記主表形式データに関してその値リスト が等価となった情報ブロック中のポインタ配列とを参照 して、前記主表形式データに関する他の情報ブロックの ポインタ配列の重複度を算出し、当該重複度にしたがっ てポインタ配列を拡張し、前記位置指示配列の初期値お よび最終値と、前記ソート配列とを参照して、前記従表 形式データに関する情報ブロックのポインタ配列の重複 度を参照して、当該重複度にしたがってポインタ配列を 拡張し、当該拡張されたポインタ配列に基づき、必要な 項目値を取得して提示するように構成されている。これ については、第4の実施の形態においてより具体的な説 明が加えられている。

【0015】この実施態様は、表形式データに関してキ 一項目を見出すことができない場合に適用され得る。こ の場合には、デフォルトのソード順が反映される項目を 特定して、この項目を含む表形式データを主表形式デー タ、それ以外の表形式データを従表形式データとする。 本実施態様によれば、ポインタ配列の重複度にしたがっ て、これを拡張し、拡張されたポインタ配列にしたがっ て、項目値を特定している。したがって、ある項目値が 重複して用いられている表形式データをジョインする場 合であっても、煩雑な処理の必要なく、ソート配列やボ インタ配列の操作のみで、適切に表(ビュー)を作成す ることが可能となる。主表形式データのメモリ容量を削 減するためには、前記重複度に基づき、主表形式データ のレコード番号が重複して配置された第1の変換配列を 生成し、前記主表形式データに関して、前記第1の変換 配列にしたがって情報ブロックの値リストへのポインタ 配列を参照して、値リストの項目値を取り出すのが好ま しい。また、従表形式データのメモリ容量を削減するた めには、前記主表形式データのレコード番号と、関連す る前記重複度に基づき、従表形式データのレコード番号 が重複して配置された第2の変換配列を生成し、前記従 表形式データに関して、前記第2の変換配列にしたがっ て情報ブロックの値リストへのポインタ配列を参照し て、値リストの項目値を取り出すのが好ましい(第5の 実施の形態参照)。

【0016】本発明のさらに別の実施形態において、結 合された表形式データを提示する方法は、特定の二以上 の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが、そ れぞれ等価となった複数の表形式データを用意し、前記 複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する 情報ブロックのうち、提示の際にデフォルトのソート順 が反映される項目を含む表形式データを主表形式データ

と決定し、それ以外の表形式データを従表形式データと 決定し、前記主表形式データに関して、二以上の等価と なった値リストの積集合である仮想の値リストへのポイ ンタ配列を生成し、前記従表形式データに関して、前記 仮想の値リストへの第2のポインタ配列を生成し、前記 仮想の値リストの項目値の順に、前記従表形式データの レコード番号を特定する第3のポインタ配列を作成し、 前記複数の表形式データに含まれる情報ブロックのう ち、提示すべき項目に関する情報ブロックを特定し、前 記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、表形式 10 データを構成する情報ブロックに関して、所定のレコー ド番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照し て、所定の項目値を取得し、前記提示すべき項目に関す る情報ブロックのうち、前記サブ表形式を構成する情報 ブロックに関して、前記所定のレコード番号に対応した レコード番号を参照して、対応する前記仮想の値リスト へのポインタ配列中のポインタ値に基づき、前記第3の ポインタ配列中の前記従表形式データのレコード番号を 特定し、前記従表形式データを構成する情報ブロックに おいて、当該従表形式データに関するレコード番号に対 20 応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の 項目値を取得し、取得した項目値を提示するように構成 されている。

【0017】この実施態様は、複数の表形式データにおいて、複数項目をジョインして、所定の表(ビュー)の提示が求められた場合に適用することができる。この実施態様によれば、現実には作成されない、複数項目の項目値の積集合である値リストに対するポインタ配列を作成している。したがって、莫大な容量となることが予想される積集合である値リストを実際に作成することなく、ポインタ配列を生成するのみで、極めて高速に、複数項目をジョインした状態の表(ビュー)を得ることができる。たとえば、ジョインすべき項目が二つの場合には、一方の情報ブロックに関する、等価となった値リストの項目値の数がp、かつ、他方の情報ブロックに関する、等価となった値リストの項目値の数がqとすると、前記主表形式データに関する前記仮想の値リストへのポインタ値pm。(0 $\leq$ j $\leq$ p-1)が、

 $Pm_i = Pm_1 \cdot *q + Pm_2 \cdot i$ 

(ただし、 $Pm_1$  は、一方の情報ブロックに関する値 40 リストの項目値、 $Pm_2$  は、他方の情報ブロックに関する値リストの項目値)と表わされ、かつ、前記従表形式データに関する前記仮想の値リストへのポインタ値P s  $_{i}$  ( $0 \le j \le p-1$ ) が、

 $Ps_i = Ps_{1i} *q + Ps_{2i}$ 

(ただし、 $Ps_1$ ;は、一方の情報ブロックに関する値 リストの項目値、 $Ps_2$ ;は、他方の情報ブロックに関 する値リストの項目値)と表わされる。

【0018】複数の表形式データにおける複数の項目を実施の形態にかかる検索、集計およびサーチ方法を実現結合(ジョイン)して、所望の項目の項目値を提示する 50 できるコンピュータシステムのハードウェア構成を示す

22

ためのさらに他の方法は、特定の二以上の項目に関する 情報ブロックに含まれる値リストが、それぞれ等価とな った複数の表形式データを用意し、前記複数の表形式デ ータに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックの うち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される項 目を含む表形式データを主表形式データと決定し、それ 以外の表形式データを従表形式データと決定し、前記主 表形式データおよび主表形式レコードのそれぞれに関し て、デフォルトのソート順が反映される項目以外の項目 にて、前記レコード番号をソートし、最後に上記ソート 順が反映される項目にて前記レコード番号をソートする ことにより、第1のソート配列を生成し、前記第1のソ ート配列中のレコード番号を参照して、前記二以上の項 目に関する二以上の値リストの、対応する項目値をそれ ぞれ取り出し、二以上の項目値の多次元配列からなる項 目値を備えた多次元値リスト中の対応する位置に、取り 出された項目値の多次元配列を格納し、前記多次元値リ ストの多次元配列を特定するためのポインタ配列の、前 記レコード番号に対応する位置に、前記レコード番号を 格納し、何れかの情報ブロックにおいて、値リストの項 目値の順に、前記従表形式データのレコード番号を特定 する第2のポインタ配列を生成し、前記提示すべき項目 に関する情報ブロックのうち、前記主表形式データを構 成する情報ブロックに関して、所定のレコード番号に対 応した多次元値リストを特定するためのポインタ配列の ポインタ値、および/または、他のポインタ配列のポイ ンタ値を参照して、所定の項目値を取得し、前記提示す べき項目に関する情報ブロックのうち、前記従表形式を 構成する情報ブロックに関して、前記所定のレコード番 30 号に対応したレコード番号を参照して、対応する前記第 2のポインタ配列中の従表形式に関するレコード番号を 特定し、前記サブ表形式データを構成する情報ブロック において、当該従表形式データに関するレコード番号に 対応した、多次元値リストを特定するためのポインタ配 列のポインタ値、および/または、ポインタ配列中のポ インタ値を参照して、所定の項目値を取得し、取得した 項目値を提示するように構成されている。これに関して は、第7の実施の形態により具体的な説明がなされてい る。この実施態様によれば、仮想の値リストへのポイン タ配列を設ける必要がないため、必要なメモリ容量をさ らに削減することが可能となる。また、本発明の目的 は、上記方法を実現するプログラムを記憶した記憶媒 体、上記方法のステップを実現する手段からなる表形式 データの結合装置、表形式データの提示装置によっても 実現される。

[0019]

【発明の実施の形態】以下、添付図面を参照して、本発明の実施の形態につき説明を加える。図1は、本発明の実施の形態にかかる検索、集計およびサーチ方法を実現できるコンピュータシステムのハードウェア構成を示す

ブロックダイヤグラムである。図1に示すように、この コンピュータシステム10は、通常のものと同様の構成 であり、プログラムを実行することにより、システム全 体および個々の構成部分を制御するCPU12、ワーク データなどを記憶するRAM(Random Access Memory) 1 4、プログラム等を記憶するROM(Read Only Memory) 16、ハードディスク等の固定記憶媒体18、CD-R OM 19 をアクセスするためのCD-ROMドライバ2 O、CD-ROMドライバ20や外部ネットワーク(図 示せず)と接続された外部端子との間に設けられたイン 10 タフェース(I/F)22、キーボードやマウスからな る入力装置24、CRT表示装置26を備えている。C PU12、RAM14、ROM16、外部記憶媒体1 8、1/F22、入力装置24および表示装置26は、 バス28を介して相互に接続されている。本実施の形態 にかかる表形式データを結合(ジョイン)するプログラ ム、結合した表形式データから所定の項目の表(ビュ ー)を作成するプログラム、検索プログラム、集計プロ グラムおよびソートプログラムは、CD-ROM19に 収容され、CD-ROMドライバ20に読取られても良 20 いし、ROM16に予め記憶されていても良い。また、 いったんCD-ROM19から読み出したものを、外部 記憶媒体18の所定の領域に記憶しておいても良い。或 いは、上記プログラムは、ネットワーク(図示せず)、 外部端子およびI/F22を経て外部から供給されるも のであっても良い。

【0020】また、本実施の形態においては、検索、集 計およびソートを高速に実現するために、後述するよう に所定のデータ形式の情報ブロックを生成する必要があ る。この情報ブロック生成プログラムも同様に、CD- 30 ROM19に収容され、ROM16に記憶され、或い は、外部記憶媒体18に記憶されても良い。或いは、こ れらプログラムは、ネットワーク(図示せず)を介し て、外部から供給されても良いことはいうまでもない。 また、本実施の形態において、情報ブロック生成プログ ラムにて生成されたデータ(情報ブロック)は、RAM 14に記憶され、或いは、外部記憶媒体18の所定の領 域に記憶される。

【0021】次に、本発明の前提となるデータ形式や、 検索、集計およびソートの原理につき説明を加える。本 40 発明者は、昨年、処理の超高速化を図るため、特定のデ ータ形式を有する表形式データの構築と、検索、集計お よびソート方法とを考案した(特願平10-22727 8号)。本発明においても、基本的には、この出願に基 づいて、表形式データを所定の情報ブロックの集合体と して構築し、これをっ用いて検索、集計およびソートを 実現している。図2は、本実施の形態にて用いる情報ブ ロックを示す図である。図2に示すように、情報ブロッ ク100は、値リスト110と値リストへのポインタ配 列120とを含んでいる。値リスト110は、表形式デ 50 対応するポインタ値よりも小さなポインタ値に対応する

ータの各項目に対して、その項目に属する項目値が順序 付け(整数化)された項目値番号の順番に、上記項目値 番号に対応した項目値111が格納されたテーブルであ る。値リストへのポインタ配列120は、表形式データ のある列(すなわち項目)の項目値番号、つまり値リス ト110へのポインタが表形式データのレコード番号順

に格納された配列である。

【0022】上記値リストへのポインタ配列120と値 リスト110とを組み合わせることにより、あるレコー ド番号が与えられたときに、所定の項目に関する値リス トへのポインタ配列120からそのレコード番号に対応 して格納された項目値番号を取り出し、次いで、値リス ト110内でその項目値番号に対応して格納された項目 値を取り出すことにより、レコード番号から項目値を得 ることができる。したがって、従来のデータ表と同様 に、レコード番号(行)と項目(列)という座標を用い てすべてのデータ(項目値)を参照することができる。 たとえば、図3(a)に示す表形式データを考える。こ の例では、顧客ID、顧客名、電話番号という項目に種 々の項目値が与えられている。本実施の形態において は、このような表形式データを、図3(b)ないし (d) に示す形式の情報ブロックとして保持している。 たとえば、図3 (b) において、ポインタ配列120-1は、顧客 I Dを示す項目値を格納した値リスト110 - 1 に関連付けられている。すなわち、先頭レコード (レコード番号"0")のポインタ配列のポインタ値は Oであり、これに対応して、顧客 I Dを示す項目値 "1"が得られる。図3(b)において、ポインタ配列 120-2は、顧客名を示す項目値を格納した値リスト 110-2に関連付けられている。たとえば先頭レコー ド(レコード番号"0")のポインタ配列におけるポイ ンタ値は"5"であり、これに対応して、顧客名を示す 項目値"山田 ○男"が得られる。図3(c)において も、同様に、ポインタ配列120-3が、電話番号を示 す項目値を格納した値リスト110-3に関連付けられ ていることが理解できよう。また、各値リストにおいて は、項目値が順序付けられて(この例では昇順)いるこ とが理解できよう。

【0023】さらに、本実施の形態においては、情報ブ ロック100の値管理テーブルは、値リスト110のほ か、検索や集計のために用いる分類番号フラグ配列、項 目値に対応するポインタを格納すべきメモリ空間の先頭 アドレスを示す開始位置配列、および、存在数配列が含 まれている。分類番号フラグ配列の各フラグ、および、 存在数配列の各存在数は、項目値の各々に対応付けられ ている。分類番号フラグのフラグ値は、通常 "0"で あり、検索や集計の際に見出すべき項目値に対応して "1"にセットされる。また、存在数は、その項目値を 有するレコードの個数に対応する。なお、開始位置は、

存在数を加算したものに対応するため、必ずしも設ける 必要はない。図4(a)は、表形式データの他の例を示 す図、図4(b)および(c)は、それぞれ、「性別」 および「年令」に関する情報ブロックを示す図である。 図4(b)に示すように、性別に関する情報ブロック2 00-1の値管理テーブル210-1には、ポインタ配 列220の各ポインタ値に対応する項目値(「男性」お よび「女性」)と、各項目値に対応する分類番号、開始 位置および存在数が示されている。たとえば、ポインタ 値が"0"(つまり、値リストの項目値が「男性」)で 10 あるようなレコードの数は632564個であり、その 一方、ポインタ値が"1"(つまり、値リストの項目値 が「女性」)であるようなレコードの数は367426 個となっている。また、各項目値に対応する開始位置 は、後述するレコードへのポインタ配列230-1の先 頭アドレスを示している。図4(c)においても、同様 のことが理解できよう。

25

【0024】このようなデータ構造を有する情報ブロックを用いた検索の一例および情報ブロックの生成処理につき、以下に説明する。図5は、単一項目に関する検索 20 手法を示すフローチャートである。この処理は、CPU 12(図1参照)が所定の検索ブログラムを実行することにより実現される。この例では、「年令」の項目値が 16歳または19歳であるレコードが検索される。まず、表形式データに関する情報ブロックのうち、図4 (c)に示す「年令」に関する情報ブロック200-2 が特定される(ステップ501)。

【0025】次いで、特定された情報ブロック(以下、「特定情報ブロック」と称する。)の値リスト210-2において、項目値が上記検索条件に合致するもの(1 306歳または19歳)に対応する行の分類番号が"1"にセットされる(ステップ502)。本例の場合には、項目値番号"0"および項目値番号"3"に対応する行の分類番号が1にセットされる。次いで、分類番号が

番号、開始位置および存在数を利用することにより実現 することができる。

【0026】次に、上述したような検索処理等に利用す るための情報ブロックの生成処理につき説明を加える。 図6は、表形式データに基づき情報ブロックを作成する ための処理を説明するフローチャートである。まず、シ ステム10は、表形式の原データを取得し、これを項目 別のものに分解する(ステップ601)。この原データ は、たとえば、図7 (a) に示すものでも良いし、或い は、図7(b)に示すものでも良い。これら原データ は、外部から供給されるものであっても良いし、或い は、固定記憶媒体18に記憶されたものであっても良 い。以下に述べるステップ602ないしステップ604 からなる処理ブロック610は、ある一つの項目に関す る情報ブロックの生成を示す。したがって、複数の項目 に関する情報ブロックを生成する場合には、項目の数だ け処理ブロック610に対応する処理が実行される。以 下、「性別」に関する項目の情報ブロックを例にとって 説明を加える。

【0027】まず、「性別」に関する項目の情報ブロッ ク用の領域が、たとえば、RAM14中に確保される (ステップ602)。次いで、この確保された領域中 に、値管理テーブルが生成される。より詳細には、ま ず、値管理テーブルが初期化される。次いで、原データ のうち、「性別」に関するデータを先頭から末尾まで操 作することにより、どのような項目名が、それぞれいく つ存在するかが見出される。本例では、「女性」および 「男性」という項目名が、それぞれ、367436個お よび632564個だけあることが見出される。これに より、値リストに、「女性」および「男性」という項目 値がセットされ、また、存在数配列にも所定の数がセッ トされる。その後に、項目値が所定の基準にしたがって ソートされる。ソートの際には、項目数の並び替えにし たがって存在数も並びかえられる。次いで、開始位置配 列の値が決定される。とれは、ソートにより自己より上 位に位置する存在数を累算することにより求められる。 また、開始位置配列の値を、対応する分類番号配列の値 に割り当てる。との値は次のステップにて用いられる。 このようにして値管理テーブルが生成された後に、レコ ードへのポインタ配列が生成される。このポインタ配列 の領域の大きさは、存在数の総和に対応する。とのよう にして、所定の項目に関する情報ブロックを作り出すこ とが可能となる。この情報ブロックの生成を予め行って おき、生成された情報ブロックを用いて検索、集計およ びソートの処理が実行される。

別の2383137番目から189653個分の領域に 【0028】さて、2つの表形式データを組み合わせて (JOIN (ジョイン) 処理の実行)、一つの表 (ビュ 用できるようにするために、取り出されたレコード番号 の配列が、結果集合として作成され、これが保持される 項目を検索、集計およびソートする処理につき以下に説 (ステップ505)。また、集計およびソートも、分類 50 明する。たとえば、図8に示すような2つの表形式デー

(1.5)

タを考える。図8(a)においては、顧客IDごとに、 顧客名、電話番号、SVC-ID(サービスID)が対応付 けられており、その一方、図8 (b) においては、サー ビスIDごとに年会費が対応付けられている。顧客ID が"1"である「山田 〇男」のSVC-IDは"D"であ り、サービステーブルのサービス I Dの"D"項を参照 すると、彼の年会費が"12,000"円であることが理解で きる。同様に、他の顧客についても、SVC-IDおよびサ ービスIDを参照することにより、その年会費を知るこ とができる。顧客 ID、顧客名および年会費を表形式の 10 ビューにて表わしたものが図8(c)である。図8 (c)から理解できるように、このビューでは、重複値 をもつ項目である「SVC-ID」(たとえば、「SVC-ID」 では、項目値 "C" や "D" が複数出現している。) か ら、重複値を持たないいわゆるキー項目である「サービ スID」を経由して請求額が表示されている。重複値を 持つ項目(=「多」)から重複値を持たない項目(= 「1」)を経由するものであることを考慮して、これを 「多:1」のタイプと称する。また、本明細書におい て、上記「多」の側の表形式データを、メイン表形式デ 20 ータ、「1」の側の表形式データをサブ表形式データと も称する。

【0029】「多:1」のタイプである2つの表形式データをジョインする手法につき以下に説明する。本実施の形態においては、図6に示す手法により、予め、図8に示す2つの表形式のデータから、図9に示すような情報ブロックが生成されている。なお、図9(a)ないし(d)は、図8(a)に示す顧客テーブルに関する情報ブロックであり、図9(e)および(f)は、図8(b)に示すサービステーブルに関する情報ブロックで 30ある。また、これらの図においては、値リストのみを図示している。

【0030】顧客テーブルにおいては、B、CおよびD の「SVC-ID」のみが用いられているのに対して、サー ビステーブルにおいては、A、B、CおよびDのサービ ス I Dが用いられている。したがって、「SVC-ID」の 情報ブロック内の値リストと、「サービスID」の情報 ブロック内の値リストとを共通化する必要がある。図1 Oは、本実施の形態にかかるCPU12の機能ブロック ダイヤグラム、図11は、値リストの共有化のための処 40 理を示すフローチャートである。図10に示すように、 CPU12は、情報ブロックを参照して、共有化すべき 値リストを見出すテーブル抽出部32と、値リストを共 有化する値リスト変換部34と、値リストへのポインタ 配列の各ポインタ値を変換するとともに、必要な他のポ インタ配列を生成するポインタ処理部36と、RAM1 4等とのデータの授受を行う情報ブロック管理部38と を備えている。図11に示すように、まず、情報ブロッ ク管理部38が、双方の表形式データに関する情報プロ ックをRAM14から取り出す(ステップ1101)。

次いで、テーブル抽出部32が、情報ブロックの値リストを参照して、共有化すべき値リストを抽出する(ステップ1102)。たとえば、図8および図9を示す例では、顧客テーブルに関して、「SVC-ID」の情報ブロックの値リストが抽出され、サービステーブルに関して、「サービスID」の情報リストの値ブロックが抽出される。

【0031】その後に、値リスト変換部34が、共有化 すべき2つの値リストのうち、項目値等の変換が必要な ものを選択し(ステップ1103)、他方の値リストを 参照して、項目値の挿入を行う。図8および図9に示す 例では、重複値を持つ項目である「SVC-ID」に関する 値リストの項目値の変換が必要となる。値リスト変換部 34は、キー項目である「サービスID」に関する値リ ストの項目値のうち、「SVC-ID」の値リストに含まれ ない項目値を見出す。次いで、値リスト変換部34は、 所定の順序にしたがって、「SVC-ID」に関する値リス トに、見出された項目値を挿入する(ステップ110 4)。その一方、値リストの項目値の挿入にしたがっ て、値リストへのポインタ値を含むポインタ配列を変更 する必要がある。したがって、ポインタ処理部36は、 値リストの変換にしたがって、項目値の変換がなされた 値リストに対応するポインタ配列のポインタ値を生成す る (ステップ1105)。図12は、図8および図9に 示す例に関して、ステップ1104およびステップ11 05にて実行される処理を説明する図である。値リスト の項目値の挿入、および、ポインタ配列中のポインタ値 の変更をなすべき「SVC-ID」の情報ブロックにおい て、値リストの項目値「A」が挿入される。この実施の 形態では昇順にて項目値が配列されているため、項目値 「A」は先頭の行に挿入される。先頭の行に新たに項目 値が作られたため、ポインタ配列中のポインタ値には、 それぞれ"1"が加算される。上記例では、先頭に一つ の項目値が挿入されているが、複数の項目値が任意の位 置に挿入されても良いことは言うまでもない。このばあ いに、ポインタ値は、先頭から自己の位置までの間に挿 入された項目値の数だけ、その値を増大させれば良い。 【0032】とのようにして、値リストの共有化が終了 した後に、2つの表形式データがジョインしたようなビ ューを生成するため、あるいは検索、集計およびソート 処理を高速に実行可能にするために、サービステーブル に関する情報ブロックに所定の処理が施される。ポイン タ処理部36は、他方のテーブル(すなわち、値リスト やポインタ配列の変更を行っていないテーブル)の値り ストから、レコード番号を指示するようなポインタ配列 (レコード番号へのポインタ配列)を生成する (ステッ ブ1106)。このレコード番号へのポインタ配列は、 ジョインされた表(ビュー)にて表示すべき項目のう ち、他方のテーブルにおいて、値リストの共有化がなさ 50 れなかったものを含む情報ブロック中に生成される。

【0033】より詳細には、まず、ポインタ処理部36 は、値リストへのポインタ配列と同じ大きさの配列を用 意し、値リストへのポインタ配列の先頭からポインタ値 をスキャンし、"i"番目のポインタ値が"j"である 場合に、用意した配列において、"」"番目の要素に値 "i"を格納するような処理を実行する。このようにし て、レコード番号へのポインタが生成される。情報ブロ ック管理部38は、その項目値等が変更された情報ブロ ックや、新たなポインタ配列が加えられた情報ブロック を、RAM14の所定の領域に記憶する(ステップ11 10 07)。なお、上述した共有化の処理では、2つのテー ブルの値リストが共通の意味合いを持つため、何れかの 値リストのみを保持すれば良いことは言うまでもない。 このようにして、所定の値リストを共有化、すなわち、 2つの表形式データの双方に関して、値リストの持つ意 味合いを同一にした後に、所望の項目を取り出したビュ ーを作成する「ビュー作成処理」、検索処理、集計処 理、或いは、ソート処理が実行される。

【0034】ビュー作成処理につき、以下に説明する。 図13は、ビュー作成処理を示すフローチャート、図1 20 4は、具体的に、「顧客 I D」、「顧客名」および「年 会費」に関するビューを表示する処理を説明するための 図である。ととで、図13(a)は、ポインタ配列に基 づき、値リスト中に関する項目値を表示する場合の処理 を示し、図13(b)は、共有化した値リストに基づ き、さらに他の値リストに関する項目値を表示すべき場 合の処理を示す。たとえば、図14に示す「顧客ID」 の表示に関する処理を述べると、まず、レコード番号が 初期化される(ステップ1301)。次いで、「顧客1 D」の情報ブロックにおいて、値リストへのポインタ配 30 列中、レコード番号"0"に対応する行のポインタ値 "0"が参照され(ステップ1302)、対応する項目 値"1"が読み出される(ステップ1303)。したが って、顧客 I Dの一番上側の項目が"1"となる(ステ ップ1304)。全てのレコード番号について、上記ス テップ1302~1304の処理が繰り返される(ステ ップ1305、1306参照)。「顧客名」の表示につ いても同様の処理が行われる。より詳細には、レコード 番号"0"に対応する行に位置するポインタ値"5"が 参照され、対応する項目値"山田 〇男"が読み出され 40 る。これにより、表(ビュー)において、先頭の項目が "山田 ○男"となる。

【0035】その一方、共有化された値リストに関する場合、すなわち、「SVC-ID」 および「サービス ID」のポインタ等を利用する場合には、図13(b)に示すように、レコード番号が初期化され(ステップ1311)、レコード番号"0"に対応する行の値リストへのポインタ値"3"が参照される(ステップ1312)。次いで、共有化された情報プロック(この場合には、「サービス ID」の特別プロック)に関して生に仕事し

たレコード番号へのポインタ配列(図11のステップ1 106参照) において、ポインタ値"3" により示され た行に位置するポインタ値が参照される(ステップ13 14)。ステップ1314にて参照されるポインタ値 は、値リストからレコード番号へ「逆引き」するもので あり、このポインタ値に対応する行に位置する、他の情 報ブロックの値リストへのポインタを経ることにより、 必要な項目値を得ることが可能となる。上記例では、レ コード番号へのポインタ値"3"に基づき、「年会費」 の情報ブロックにおいて、レコード番号"3"に対応す る行の値リストへのポインタ配列中のポインタ値"0" が見出され、対応する項目値"12,000"を取り出 すことができる。したがって、表において一番上側の項 目が"12,000"となる。全てのレコード番号につ いて、上記ステップ1312~1315の処理を繰り返 すことにより(ステップ1316、1317参照)、年 会費の欄の項目をすべて得ることができる。このように

して、図8(c)に示すような表(請求額ビュー)を得

ることが可能となる。

【0036】次に、必要な項目に関してソートした表を 得る処理につき説明を加える。図15は、この処理の内 容を示すフローチャート、図16は、具体的に、「顧客 ID」、「顧客名」および「年会費」に関するビューで あって、かつ、「サービスID」に基づきソートされた ビューを表示する処理を説明するための図である。この 処理は、存在数配列等の生成(ステップ1501~ステ ップ1507)と、ソート配列の生成(ステップ150 8~ステップ1513)とから構成されている。まず、 レコード番号が初期化され(ステップ1501)、値リ ストの行数(項目数)と同じ行数を有する存在数配列が 確保される(ステップ1502)。次いで、あるレコー ド番号について、値リストのポインタ配列が参照されて (ステップ1503)、ポインタ値に対応する行の存在 数配列中の値(存在数)がインクリメントされる(ステ ップ1504)。たとえば、図16(a)において、 「SVC-ID」の情報ブロックに関して、レコード番号 "0"に対応する値リストへのポインタ配列中のポイン タ値は"3"であり、したがって、存在数配列中の対応 する行(4行目)の値(存在数)が"0"から"1"と なる。或いは、レコード番号"2"に対応する値リスト へのポインタ配列中のポインタ値は"1"であり、これ により、存在数配列中の対応する行(2行目)の値が "0"から"1"となる。このようにして全てのレコー ド番号に対して、ステップ1503およびステップ15 04に示す処理を施すことにより(ステップ1505お よびステップ1506参照)、図16(a)の符号16 01に示すような存在数配列が作成される。

ボインタ値"3"が参照される(ステップ1312)。 【0037】存在数配列が完成すると、これに基づい 次いで、共有化された情報ブロック(この場合には、 て、累計数配列、および、ソートによりレコード番号が 「サービスID」の情報ブロック)に関して先に生成し 50 位置すべきメモリ空間中の位置を示す開始位置配列が生 成される(ステップ1507)。この累計数配列は、初期的な開始位置配列と等しいものであり、後述する種々の処理にて利用される。なお、本明細書において、累計数配列或いは初期的な開始位置配列を初期値を示す位置指示配列或いは初期的な位置指示配列とも称する。より詳細には、存在数配列中のある存在数が位置する行に対応する位置にある累計数および開始位置は、当該存在数の位置する行より番号の小さな行(図16では上側の行)にある存在数の総和となる。たとえば、第1行目の累計数および開始位置は"0"であり、第2行目の累計 10数および開始位置は"0"であり、第2行目の累計 10数および開始位置は、第1行目の存在数が"0"であるため、"0"となる。その一方、第3行目の累計数および開始位置は、第1行目の存在数が"0"、かつ、第2行目の存在数が"2"であるため、"(0+2=)2"となる。

【0038】このようにして、存在数配列、累計数配列 および開始位置配列が作成されると、作られた開始位置 配列を利用して、各レコード番号をソートされた位置に 配列する処理が実行される。まず、レコード番号が初期 化され (ステップ1508)、レコード番号を格納すべ 20 き配列が確保される(ステップ1509)と、あるレコ ード番号について、値リストのポインタ配列が参照され る(ステップ1510)。次いで、開始位置配列におい て、ステップ1510にて得られたポインタ値が示す行。 の開始位置が調べられ、レコード番号配列において、得 られた開始位置に対応する領域に、当該レコード番号が 格納される(ステップ1511)。たとえば、図16 (b) において、「SVC-ID」の情報ブロックにおい て、レコード番号"0"に対応する値リストへのポイン タ配列中のポインタ値は"3"であるため、対応する開 30 始位置(4行目の開始位置)が参照される。この値は "5"であるため、レコード番号配列において、"5" に対応する位置(すなわち6行目)に、レコード番号 "0"が格納される。レコード番号の格納が終了する と、参照された開始位置をインクリメントする(ステッ プ1512)。これは、次に、この開始位置が参照され たときに、レコード番号中の、レコード番号を格納すべ き位置をインクリメントしておく必要があるからであ る。このような処理を、必要な全てのレコード番号につ いて実行する (ステップ1512、1513参照) こと 40 により、ソートされたレコード番号配列を得ることが可 能となる(図17参照)。

【0039】ソート処理が終了すると、図12に示す処理にて得られたレコード番号に対応する顧客ID、顧客を発した。これに対して、第2の実施の形態において、名、年会費などの表示項目と、図15により得られたソートされたレコード番号配列とに基づき、所望の項目にてソートされた表(ビュー)を得ることができる。図1を費」の情報ブロックの値リストへのポインタ配列を参照するための、レコード番号へのポインタ配列を生成する。より具体的には、第1の実施の形態において、共有とえば、他の項目(たとえば「年会費」)にてソートすが、化された値リストを含む情報ブロックのうち、「1」の

32

る場合にも、同じ手法を用いて図18(b)に示すような表(「年会費」にてソートした請求額ビュー)を得られることが理解できよう。このように、本実施の形態によれば、二つの表形式データにおいて、個々の表形式データを構成する情報ブロック中、共有化すべき値リストを見出し、当該値リストのもつ意味合いを共通にすることにより、二つの表形式データのジョインを実現することが可能となる。

【0040】次に、本発明の第2の実施の形態につき説 明を加える。第1の実施の形態では、共有化した情報ブ ロックにおいて、まず、一方の情報ブロック(「多: 1」における「多」の側の情報ブロック)の値リストへ のポインタ値を参照し、次いで、このポインタ値により 示される、他方の情報ブロック(「多:1」における 「1」の側の情報ブロック)レコード番号へのポインタ 値を参照し、さらに、レコード番号へのボインタ値が示 すレコード番号に対応する値リストへのポインタ値を参 照している。たとえば、図14に示す例では、②「SVC - ID」の情報ブロック中の値リストへのポインタ配列、 ②「サービスID」の情報ブロック中のレコード番号へ のポインタ配列、および、30「年会費」の情報ブロック 中の値リストへのポインタ配列が用いられ、それぞれの ポインタ値が順次参照されている。これに対して、第2 の実施の形態では、一方の情報ブロック(「多:1」に おける「多」の側の情報ブロック)に、他方の情報ブロ ックのレコード番号へのポインタ配列を用意している。 すなわち、上記0~3のうち、0および2を統合したポ インタ配列を、当該一方の情報ブロックに構築してい る。これにより、「多」の側の情報ブロックから、1側 のレコード番号を特定することが可能となる。なお、第 2の実施の形態において、情報処理装置10の構成、実 行される処理等は、以下に述べる点を除き、第1の実施 の形態のものと同様である。

【0041】図19は、値リストの共有化のための処理 を説明するための図である。図19(a)では、第1の 実施の形態に関する顧客テーブルおよびサービステーブ ルに関する情報ブロックの一部を示し、図19(b)で は、第2の実施の形態に関する情報ブロックの一部を示 している。図19から理解できるように、第1の実施の 形態では、ポインタ処理部36(図10参照)は、「サ ービスID」の情報ブロックの側に、「年会費」の情報 ブロック中の、値リストへのポインタ配列を参照するた めのポインタ配列 (レコード番号へのポインタ配列)を 生成した。これに対して、第2の実施の形態において は、ポインタ処理部36は、「SVC-ID」の情報ブロッ クの側に、最終的に参照したい情報ブロックである「年 会費」の情報ブロックの値リストへのポインタ配列を参 照するための、レコード番号へのポインタ配列を生成す る。より具体的には、第1の実施の形態において、共有 側の情報ブロック (たとえば、図19(a) においては 「サービスID」の情報ブロック)に関して作成された レコード番号へのポインタ配列と等価なものを仮想的に 作成し、「多」の側の情報ブロックから、直接「1」の 側のレコード番号を指し示すことができるようなポイン タ配列を作れば良い。

【0042】なお、図19(b)に示す例では、「サー ビスIDIの情報ブロックにおいて、レコード番号への ポインタ配列中のポインタ値が昇順で並んでいるため、 「SVC-ID」の情報ブロックにおいて、値リストへのポ インタ配列中のポインタ値と、レコード番号へのポイン タ配列中のポインタ値とが一致しているが、必ずしも一 致しないことは言うまでもない。

【0043】本実施の形態によれば、「多:1」におけ る多の側の情報ブロックに、レコード番号へのポインタ 配列を作成するため、第1の実施の形態と比較して、ボ インタ配列のサイズが大きくなる。しかしながら、ビュ ーを作成したり、ソートを実行する場合に、参照するポ インタ配列の数を減少させることができ、これにより、 処理をさらに高速化することが可能となる。

【0044】次に、本発明の第3の実施の形態につき説 明を加える。この実施の形態においては、「多:1」に おける「1」の側で、最終的に項目値を表示すべき情報 ブロック (図9に示す例では、「年会費」の情報ブロッ ク) 中に、ポインタ配列を設けている(図20参照)。 すなわち、第2の実施の形態では「多」の側の情報ブロ ックに設けられていた、レコード番号へのポインタ配列 (図19(b)参照)が、表(ビュー)にて示すべき項 目に関する「1」の側の情報ブロックに設けられてい る。この実施の形態によれば、「多」の側のテーブルに 30 関するレコード番号から、直接、「1」の側のテーブル に関するレコード番号を特定することができるため、さ らに処理を高速化することが可能となる。

【0045】次に、本発明の第4の実施の形態につき説 明を加える。第1ないし第3の実施の形態においては、 重複値を持つ項目(=「多」)から重複値を持たない項 目(=「1」)を経由するようなタイプ(「多:1」の タイプ) に関していたが、第4の実施の形態では、

「多:多」のタイプにおいて、値リストを共有化する処 理を実行している。たとえば、図21に示すような2つ 40 の表形式のデータを考える。図21(a)においては、 会員名と、会員が好きな野球チーム名が対応付けられて おり、図21(b)においては、球団名と試合日が対応 付けられている。ここで、図21(a)を参照すると、 「田中」さんは、「Aチーム」のファンであり、さら に、図20(b)を参照することにより、「Aチーム」 の試合は、「5/10」および「5/11」であること がわかる。また、「鈴木」さんも「Aチーム」のファン であり、その試合が、「5/10」および「5/11」

ットを示す表 (チケット確認ビュー) は、図21 (c) に示すようなものとなる。このビューでは、「ファン」 ないし「球団名」という項目をジョインしているが、 「ファン」という項目は重複値を持ち(つまり、「Aチ ーム」という項目値が重複して出現し)、その一方、 「球団」という項目も重複値を持っている(つまり、 「Aチーム」という項目値が重複して出現している)。 重複値を持つ項目(=「多」)から重複値を持つ項目 (=「多」)を経由するものであることを考慮して、こ 10 のようなものを「多:多」のタイプと称する。

【0046】また、「多:多」のタイプでは、論理的に は、2つのテーブル (図21においては「野球愛好会会 員テーブル」および「試合予定テーブル」) は対等であ るが、ととでは、出力される表(ビュー)のデフォルト のソート順が反映されているテーブル(図21において は「野球愛好会会員テーブル」)を「主テーブル」、他 方のテーブルを「従テーブル」と称する。また、本明細 書において、上記主テーブルを場合によっては主表形式 データ、従テーブルを従表形式データと称することもあ 20 る。第1ないし第3の実施の形態と同様に、第4の実施 の形態においても、CPU12は、図10に示すような 構成を備え、CPU12により、図22に示すような処 理が実行される。

【0047】図22において、値リスト共有化の処理 (ステップ2201)は、図11に示す処理に対応し、 従テーブルに関する存在数配列等を生成する処理(ステ ップ2202)は、図15に示す処理の前段(ステップ 1501~ステップ1507) に略対応し、かつ、従テ ーブルのソート配列を生成する処理(ステップ220 3)は、図15に示す処理の後段(ステップ1508~ ステップ1513) に略対応する。ステップ2201に おいては、共有化すべき値リストが抽出され(図11の ステップ1102)、項目値の変換が必要なものが選択 されると(ステップ1103)、値リスト中の必要な項 目値が挿入される(図11のステップ1104、並び に、図23の符号2301および2302参照)。次い で、変換された値リストを含む情報ブロックにおける、 値リストへのポインタ配列中のポインタ値が更新される (図11のステップ1105、並びに、図23の符号2 303および2304参照)。図23の例では、主テー ブルの値リストおよび値リストへのポインタ配列の変換 ないし更新が行われているが、必ずしも主テーブルに関 する変換等のみが行われるものではなく、従テーブルに 関する変換等や双方のテーブルに関する変換等が行われ ても良い。

【0048】次いで、ステップ2202において、従テ ーブルに関して、存在数配列(図示せず)、累計数配列 (図示せず) および開始位置配列(図24の符号240 2参照)が生成される。ステップ2401が終了した状 であることがわかる。したがって、各会員が所望のチケ 50 態では、累計数配列中のある行の値と、開始位置配列の

(19)

対応する位置の値とは等しくなっている。従テーブルにおいて、共有された値リストと対応する存在数配列、開始位置配列ができた後に、従テーブルに関するソート配列が生成される(ステップ2203)。図24では、「球団」の情報ブロックにおいて、レコード番号"0"に対応する値リストへのポインタ配列中のポインタ値は"2"であるため、対応する開始位置(開始位置配列の3行目)が参照され(図15のステップ1510参照)、この値"3"にしたがって、ソート配列(レコード番号配列)の対応する位置(すなわち4行目)に、レ 10コード番号"0"が配置される(図15のステップ1511参照)。また、参照された開始位置にある値がインクリメントされ、"3"から"4"に変化する。

35

【0049】従テーブルに関する各レコード番号が、ソ ート配列(レコード番号配列)の所定の位置に配置され た (図24の符号2401参照)後に、主テーブルの値 リストへのポインタ配列を新たに生成する。これは、本 実施の形態のような「多:多」のタイプでは、主テープ ルの側の情報ブロック中の項目値が複数回出現するた め、これに対応できるようにするためのものである。よ 20 り詳細には、図25に示すように、レコード番号の初期 化(ステップ2501)の後、あるレコード番号に関し て、共有化した値リストを含む情報ブロック内の値リス トへのポインタ配列が見出され、レコード番号に対応す る位置(行)のポインタ値が参照される(ステップ25 02)。次いで、従テーブルのソート(ステップ220 3参照)により作成された累計数配列および開始位置配 列が見出され、ポインタ値が示す位置の開始位置と累計 数との差が算出される(ステップ2503)。

【0050】この差は、従テーブルにおいて、共有化さ 30 れた値リストを含む情報ブロックの値リスト中の項目値が、主テーブルのあるレコード番号について、何回重複して現れるかを表わしている。したがって、ジョインした表(ビュー)において、本来主テーブル側にあった項目に関する情報ブロック中の値リストへのポインタ配列が、上記重複度を示す差に基づき拡張される(ステップ2504)。すなわち、あるレコード番号に関して、算出された差が"d"であった場合には、新たに生成すべき値リストへのポインタ配列において、レコード番号に対応したポインタ値が"d"個に増加する。 40

【0051】図26において、たとえば、レコード番号 "0"に関して、共有化した値リストを含む「ファン」の情報ブロック中の値リストへのポインタ配列が見出される。このポインタ配列において、レコード番号 "0"に対応する位置(1行目)のポインタ値は "0"であるため、従テーブルの側にて共有化された値リストを含む「球団」の情報ブロック中の累計数配列および開始位置配列のうち、1行目の累計数および開始位置が参照され、開始位置と累計数との差(2-0=2)が算出される。次いで、ジョインした表(ビュー)を作成するた

め、主テーブルにおける「会員名」の情報ブロックの値 リストへのポインタ配列を拡張した新たなポインタ配列 が作成される。なお、新たなポインタ配列を含む情報ブ ロック(「チケット・会員名」の情報ブロック中の値リ ストは、主テーブルの「会員名」の情報ブロックに含ま れるものと同一である。これは、「会員名」の項目値自 体は両者において共通だからである。このようにして、 ポインタ値が "2" であるようなポインタが2つ作られ ることになる。同様に、レコード番号"1"に関して、 「ファン」の情報ブロック中の、レコード番号"1"に 対応する位置(2行目)のポインタ値は2であるため、 「球団」の情報ブロックにおいて、対応する位置(3行 目)の累計数および開始位置が取り出され、後者から前 者を引いた値(4-3=1)が算出される。したがっ て、「チケット・会員名」の情報ブロックにおいて、先 に作られたポインタに引き続いて、「会員名」の情報ブ ロックの対応する値"0"をもつポインタが作成され る。

【0052】また、同じ手法により、主テーブルの「フ ァン」も表(ビュー)に表示すべき項目であるため、当 該「ファン」の情報ブロックに関しても、「チケット・ ファン」という新たな情報ブロックが生成される(図2 9 (b) 参照)。このようにして主テーブル側の値リス トのポインタ配列が生成された後に、従テーブル側の値 リストのポインタ配列が生成される(ステップ220 5)。これは、主テーブル側において項目値が複数回出 現するのにしたがって、従テーブル側でも、これに対応 した項目値を表示するための処理である。より詳細に は、図27に示すように、レコード番号の初期化(ステ ップ2701)の後に、ある主テーブル側のレコード番 号に関して、当該主テーブル側において共有化された情 報ブロックの値リストへのポインタ配列中、当該レコー ド番号に対応する位置(行)のポインタ値が参照される (ステップ2702)。次いで、従テーブルのソート (ステップ2203参照) により作成された累計数配列 および開始位置配列とが見出され、上記ポインタ値にて 示される位置(行)の累計数および開始位置が参照され る(ステップ2703)。 ここで、ソート後のレコード 番号配列、つまり、ソート配列(図24の符号2401 40 参照) において、どの位置からどれだけの数のレコード 番号が、主テーブルのレコード番号に関連しているか を、それぞれ、累計数および開始位置から見出すことが できる。すなわち、上記位置は、累計数に示す位置に一 致し、上記数は、開始位置と累計数との差に一致する。 【0053】したがって、ステップ2703にて参照し た累計数および開始位置にしたがって、レコード番号が 取り出され、ジョインした表(ビュー)にて表示すべき 項目を備えた情報ブロック中の値リストへのポインタ配 列において、各レコード番号が示すポインタ値が取り出 50 され、新たなポインタ配列として順に並べられる(ステ

ップ2703)。これにより、ジョインすべき情報ブロ ック群のうち、主テーブルに由来すべきものはその作成 を完了したことになる。

【0054】図28において、レコード番号"0"に関 して、「ファン」の情報ブロックにある値リストのポイ ンタ配列中の対応する位置(1行目)のポインタ値は "0"であるため、ソート処理を施した従テーブル側の 情報ブロック(「球団」の情報ブロック)において、上 記ポインタ値"0"に対応する位置(1行目)の累計数 "0" および開始位置 "2" が取り出される。これら値 10 により、ソート後の集合(ソート配列)において"0" に対応する位置(1行目)から"2-0=2"個のレコ ード番号"1" および"3"が、主テーブルのレコード 番号"0"に関連する従テーブルのレコード番号である ととが理解できる。したがって、従テーブル側で、表 (ビュー) に表示すべき項目である「試合日」の情報ブ ロック中、レコード番号"1"および"3"の示す位置 (2行目および4行目)のポインタ値"0"および "1"が順次取り出され、新たなポインタとして、ジョ ト・試合日」の情報ブロックの値リストに配置される。 なお、この「チケット・試合日」の情報ブロックに含ま れる値リストは、従テーブルにおける「試合日」の情報 ブロックに含まれる値リストと共通である。

【0055】同様に、レコード番号"1"に関して、 「ファン」の情報ブロックにある値リストのポインタ配 列中の対応する位置(2行目)のポインタ値は"2"で あるため、「球団」の情報ブロックの、対応する位置 (3行目)の累計数 "3" および開始位置 "4" が取り 出される。これにより、ソート後の集合(ソート配列) において、累計数"2"に対応する位置(4行目)から "3-2=1"個のレコード番号"0"が、主テーブル のレコード番号"1"に対応する従テーブルのレコード 番号であることが理解できる。したがって、「試合日」 の情報ブロック中の値リストへのポインタ配列におい て、レコード番号の示す位置(1行目)のポインタ値 "0"が取り出され、これが、「チケット・試合日」の 情報ブロックに含まれる値リストへのポインタとして、 先に作られたポインタ(主テーブルのレコード番号 "0"に対応して作られたポインタ)に引き続いて配置 40

【0056】図29は、上述した処理により得られた、 ジョインされた表(ビュー)の作成のための情報ブロッ クを示す図である。図29(a)および(b)は、主テ ーブル側の情報ブロックに基づき、図25に示す処理に よって作成されたものであり、図29(c)は、従テー ブル側の情報ブロックに基づき、図27に示す処理によ って作成されたものである。上述した処理により、各情 報ブロックにおいて、重複して現われる項目値に対応す ることができる。したがって、先頭(第1行目)から順 50 減手法につき説明を加える。図25のステップ2504

に、値リストのポインタ値にて示される項目値を取り出 すことにより、表 (ビュー) に示すべき項目値を得るこ とが可能となる。これは、仮想的な配列(ビューのため の拡張されたレコード番号配列)が作られ、各レコード 番号ごとに対応するポインタ配列中のポインタ値に基づ き、項目値が得られていることを意味している。たとえ ば、先頭(第1行目)に関して、「チケット・会員」の 情報ブロックのポインタ配列における対応するポインタ 値は"2"であるため、項目値「田中」を表示すべきと 決定することができ、「チケット・ファン」の情報ブロ ックのボインタ配列における対応するボインタ値は "O"であるため、項目値「Aチーム」を表示すべきと

決定することができ、かつ、「チケット・試合日」の情 報ブロックのポインタ配列における対応するポインタ値 は"0"であるため、項目値「5/10」を表示すべき と決定することができる。

【0057】以上詳細に説明したように、本実施の形態 においては、2つの表をジョインする場合に、出力され る表 (ビュー) のデフォルトのソート順が反映されてい インした表(ビュー)用の情報ブロックである「チケッ 20 るテーブルを「主テーブル」と定義し、他方の側のテー ブルを「従テーブル」と定義している。また、双方のテ ーブルにおいて、情報ブロック中の値リストを共有化し た後、従テーブル側の共有化された値リストを含む情報 ブロックに基づき、従テーブル側のレコード番号をソー トする。すなわち、従テーブルのリンク項目でソートす る。次いで、主テーブルおよび従テーブルの双方に関し て、「多:多」による重複を考慮したポインタ配列を、 前記ソートにより得られた各項目値の累計数および最終 的な開始位置に基いて、その重複度を知ることにより生 30 成する。その後、重複を考慮した変換配列(仮想的なレ コード番号) に基づき、対向する項目値を取り出すこと により、適切なビューを得ることが可能となる。

> 【0058】 このように、表(ビュー)を作成するため の情報ブロック(たとえば、図29における「チケット ・会員」、「チケット・ファン」および「チケット・試 合日」の情報ブロック)を作成すれば、各情報ブロック に、図4(b)、(c)等を参照して説明した分類番号 配列、存在数配列、開始位置配列を設けることにより、 値リスト中の単一或いは複数項目を用いた検索、集計或 いはソートを容易にできることは明らかである。この場 合、図4等に関して説明したものでは、「レコード番 号」を利用していたが、本実施の形態では、その代わり に上記「変換配列(仮想的なレコード番号)」を利用す

> 【0059】次に、本発明の第5の実施の形態につき説 明を加える。第5の実施の形態においても、「多:多」 のタイプに関するジョインを実現しているが、主テーブ ルおよび/または従テーブルの側にて必要なメモリ容量 を削減している。まず、主テーブル側のメモリ容量の削

関して、主テーブル側において共有化された情報ブロッ クの値リストへのポインタ中、当該レコード番号に対応 する位置(行)のポインタ値が参照され(ステップ31

02)、次いで、このポインタ値に対応する累計数およ び開始位置が特定され、開始位置と累計数との差を算出 することにより、ソート後のレコード番号の集合(ソー ト配列) において、対応するレコード番号が格納されて いる範囲が特定される(ステップ3103)。その後、

特定されたレコード番号が、変換配列中に順次格納され る。

化された値リストを含む情報ブロック中の項目値が、主 テーブルのレコード番号について、何回重複して現われ るかが算出され、これにより、主テーブル側で、表(ビ ュー) にて表わすべき項目の各情報ブロック内に、拡張 された値リストへのポインタ配列が生成されている。と ころで、従テーブル側における重複度にしたがって、ポ インタが拡張されているため、その重複度は、主テーブ ル中の各レコード番号で共通である。たとえば、図29 (a)、(b) に示すように、双方の情報ブロックにお 10 ける値リストへのポインタ配列中のポインタ値に着目す ると、第1行目および第2行目のポインタ値が共通して いる。同様に、第4行目および第5行目も共通してい る。これらは、従テーブル側の重複度にしたがって共通 しているものであり、したがって、主テーブル側に、上 記重複度を考慮した配列を一つ設けておくことにより、 各情報ブロック中の値リストへのボインタ配列を設ける 必要がなくなる。

【0060】図30は、主テーブル側に設けられた変換 配列(仮想的なレコード番号)を説明するための図であ 20 る。図30から明らかなように、このような変換配列を 作っておけば、主テーブル側に関して、図29と同じよ うなビュー項目を得ることが可能となる。このような変 換配列は、図25のステップ2504の処理を若干変更 することにより生成され得る。すなわち、主テーブルの レコード番号に対応するポインタ配列中のポインタ値を 経ることにより、従テーブル側のソートされた情報ブロ ックの累計数配列および開始位置配列に到達することが できる。ここで、上記レコード番号に対応する開始位置 と累計数との差を算出することにより、レコード番号の 30 重複度を得ることができる。そこで、重複数だけレコー ド番号を繰り返すような新たな変換配列を得ることが可 能となる。この実施の形態では、仮想的な情報ブロック (図30の符号3001、3002参照)を、実際に作 成する必要がないことが理解できよう。つまり、仮想的 なレコードである変換配列のみを作ることにより、主テ ーブル側の情報ブロックの値リストへのポインタ配列を 参照することにより、表(ビュー)作成のたびに、仮想 的な情報ブロックの値リストへのポインタ配列を得ると とが可能となる。したがって、主テーブル側において変 40 換配列を作成し、これを保持するのみで、ジョインされ た表 (ビュー) の生成が可能となる。

【0061】次に、従テーブルのメモリ容量の削減手法 につき説明を加える。従テーブル側でも、全ての項目に 共通の変換配列を作成することにより、保持すべきメモ リ容量の削減が可能となる。図31は、従レコード側の 変換配列作成の処理を示すフローチャートである。ステ ップ3101ないしステップ3103の処理は、図27 のステップ2701ないし2703の処理と類似してい る。より詳細には、主テーブル側のあるレコード番号に 50 て、メモリ容量が増大する場合には、一方のテーブル側

【0062】図32は、従テーブル側の変換配列作成の 一例を示す図である。図32(a)において、主テーブ ルのレコード番号"0"に対応して、共有化された「フ ァン」の情報ブロックの対応するポインタ値"0"が参 照される。従ブロック側にてソート処理が施された「球 団」の情報ブロックの対応する位置(1行目)の開始位 置と累計数との差は"2"であるため、ソート後のレコ ード番号の集合(ソート配列)において、先頭から2つ のレコード番号"1" および"3"が、上記主テーブル のレコード番号"0"に関連するものと理解できる。し たがって、先頭から"1" および"3" という値が変換 配列に格納される。同様に、図32(b)において、主 テーブルのレコード番号"1"に対応して参照される 「ファン」の情報ブロックのポインタ値"2"に基づ き、「球団」の情報ブロックの対応する位置(3行目) の開始位置 "4" および累計数 "3" が特定される。 と れらの差が"1"であるため、ソート配列において、累 計数 "3" にて示される位置 (4行目) から "1" つの レコード番号"0"が、主テーブルのレコード番号

る。したがって、上記図32(a)に示す変換配列にお いて、主レコード番号"0"に関して格納された領域に 引き続く領域に、レコード番号"0"が格納される。と のような処理を繰り返すことにより、従テーブルにて共 通の変換配列を得ることが可能となる。図33は、上述 した処理により得られた従テーブル側の変換配列に基づ き、仮想的な「試合日」の情報ブロックを得る手順を説 明する図である。図33に示すように、変換配列中の値 から、値リストへのポインタ配列中の対応するポインタ 値を経ることにより、ジョインされた表 (ビュー) にて 利用し得る仮想的な情報ブロックを作成することができ る。主テーブルに関する説明と同様に、この仮想的な情 報ブロックは、表 (ビュー) の作成のたびに生成すれば 良い。すなわち、変換配列のみを作っておけば、作成す べき表 (ビュー) にしたがって、所望のように仮想的な 情報プロックを生成することが可能となる。

"1"に対応するレコード番号であることが理解でき

【0063】なお、主テーブル側の変換配列或いは従テ ーブル側の変換配列の何れか一方のみを作っておいても 良い。たとえば、何れか一方のテーブル側のみに関し

に関してのみ、変換配列を作っても良い。無論、双方のテーブルに関する変換配列を作成しても良いことは言うまでもない。また、この実施の形態でも、検索やソートは第4の実施の形態と同様の手法を用いることが可能である。本実施の形態によれば、「多:多」のタイプにおいて、主テーブルおよび/または従テーブルに、変換配列を一つずつ保持することにより、新たに情報ブロックを作成することなくジョインした表(ビュー)を得ることが可能となる。したがって、必要なメモリ容量を削減することが可能となる。

【0064】次に、本発明の第6の実施の形態につき説 明を加える。第4および第5の実施の形態においては、 主テーブルおよび従テーブル中の、単一の項目(情報ブ ロック) に関して、その値リストを共有化したが、第6 の実施の形態においては、複数の項目のジョインを実現 している。たとえば、図34(a)および(b)に示す ような、2つのテーブル(人名テーブルおよび年齢テー ブル)を考える。まず、人名テーブルに着目すると、 「会員姓」という項目と「会員名」という項目とを見出 すことができる。その一方、年齢テーブルに着目する と、「年・会員姓」という項目、「年・会員名」という 項目および「年齢」という項目を見出すことができる。 したがって、人名と年齢とを含む人名年齢ビューという 表(ビュー)を作成するためには、「会員姓」と「年・ 会員姓」とをジョインするとともに、「会員名」と「年 ・会員名」とをジョインする必要がある(図34(c) 参照)。なお、上記例では、人名テーブルを、項目の順 序が維持されるもの(主テーブル)としている。

【0065】上述したような複数の項目をジョインした

表(ビュー)を作成する手法につき以下に説明を加え \*30 (1)式により得られる。

ポインタ値Pm; = Pm; \* q + Pm; \* · ···· (1)

(q:他方の値リストにおける項目値の数)

また、従テーブルに関して、ジョインした表(ビュー)を得る際に必要な項目を結合した仮想の値リストに対するポインタ配列が作成される(ステップ3503)。このポインタ配列には、従テーブルのレコード番号の数と、同じ数のポインタ値が格納される。 "j"番のポインタ値Ps; (0 $\le$ j $\le$ p-1、p:-方の値リストにおける項目値の数)も、上記主テーブルに関するポイン※

※タ値と同様に算出される。すなわち、ジョインすべき項目の一方の情報ブロックに関して、値リストへのポインタ配列中、"j"番目のポインタ値をPs」、、他方の情報ブロックに関して、値リストへのポインタ配列中、"j"番目のポインタ値をPs2」とすると、(2)式により得られる。

ポインタ値 $Ps_i = Ps_{i,i} * q + Ps_{2,i}$  …… (2)

( g:他方の値リストにおける項目値の数)

なお、ジョインすべき項目が3つの場合には、"i"番  $\star$ リストにおける項目値の数)は、(3)式にしたがってのポインタ値 $Pm_i$ ( $0 \le i \le p-1$ 、p:何れかの値 $\star$  求めることができる。

ポインタ値 $Pm_i = Pm_1 i *q + Pm_2 i *r + Pm_3 i \cdots (3)$ 

なお、とこで、P<sub>m1</sub> i は、ジョインすべき項目のうち、第1の情報ブロックに関して、値リストへのポインタ配列中、"i"番目のポインタ値、P<sub>m2</sub> i は、第2の情報ブロックに関して、値リストへのポインタ配列中、"i"番目のポインタ値、P<sub>m3</sub> i は、第3の情報ブロックに関して、"i"番目のポインタ値であり、ま

た、"q"は、第2の値リストにおける項目値の数、 "r"は第3の値リストにおける項目値の数である。項目が4つ以上の場合にも同様の手法にて、ポインタ値を 求めることができることは言うまでもない。

中、"i"番目のポインタ値、Pmgiは、第3の情報 【0067】図37は、上記人名テーブルおよび年令テブロックに関して、"i"番目のポインタ値であり、ま 50 ーブルに関して、仮想の値リストに対する値リストへの

\*る。図35は、第6の実施の形態にかかる処理を示すフローチャートである。図35に示すように、まず、共有化すべきすべての値リストに関して、共有化の処理が実行される(ステップ3501)。各共有化は、図11に示す処理に対応する。図34に示す例では、人名テーブルにおける「会員姓」の情報ブロック中の値リストと、年令テーブルにおける「年・会員姓」の情報ブロック中の値リストとが共有化されるとともに、人名テーブルにおける「会員名」の情報ブロック中の値

リストとが共有化される(図36参照)。次いで、主デーブルに関して、ジョインした表(ビュー)を得る際に必要な項目を結合した仮想の値リストに対するポインタ配列が作成される(ステップ3502)。たとえば、共有化したテーブルが2つであり、その一方の値リストにおいて"p"個の項目値が格納され、かつ、他方の値リストにおいて"q"個の項目値が格納されている場合には、これらの組み合わせとして、"p×q"個の項目値を持つ仮想の値リストが考えられる。その一方、実際にで成される値リストへのポインタ配列には、主テーブルのレコード番号の数と、同じ数のポインタ値が格納される。

【0066】より詳細には、"i"番のポインタ値Pm i( $0 \le i \le p-1$ 、p:一方の値リストにおける項目値の数)は、以下のようにして算出される。ジョインすべき項目の一方の情報ブロックに関して、値リストへのポインタ配列中、"i"番目のポインタ値を $Pm_1$  i 、他方の情報ブロックに関して、値リストへのポインタ配列中、"i"番目のポインタ値を $pm_2$  i とすると、

ポインタ配列を説明する図である。主テーブルである 「人名テーブル」において、「会員姓」の情報ブロック に着目すると、値リストへのポインタ配列中、レコード 番号"0"に対応する(すなわち1行目の)ポインタ値 は"1"であり、その一方、「会員名」の情報ブロック に着目すると、値リストへのポインタ配列中、1行目の ポインタ値は"0"である。したがって、仮想の値リス トへのポインタ配列において、レコード番号"0"に対 応する(すなわち1行目の)ポインタ値は、1\*q(こ こでは4)+0=4となる。また、レコード番号"1" に関して、仮想の値リストへのポインタ配列において、 対応するポインタ値は、0\*4+3=3となる。

【0068】ここで、上記仮想の値リストへのポインタ 配列におけるポインタ値の意味につき以下に説明する。 上記例では、「人名テーブル」において、「会員姓」の 情報ブロックに関するポインタ値の数pが3であり、

「会員名」の情報ブロックに関するポインタ値の数 q が 4であった。レコード番号"0"に着目すると、仮想の 値リストへのポインタ配列におけるポインタ値は"4" である。この値は、 4/q = 4/4 = 1 であること 20 から、「会員姓」の情報ブロックの値リストを参照する と、「鈴木」姓であることが理解できる。また、"4m od (q) = 4 m o d 4 = 0" であることから、「会員 名」の情報ブロックの値リストを参照すると、名前が 「一郎」であることが理解できる。また、レコード番号 "1"および"2"にそれぞれ着目すると、仮想の値り ストへのポインタ配列におけるポインタ値が "3" およ び"5"である。これら値は、それぞれ、"3/q=3/4=0" および "5/q=5/4=1" であることか ら、「会員姓」の情報ブロックの値リストを参照する と、それぞれ、「佐藤」姓および「鈴木」姓であること が理解できる。また、それぞれ、 "3mod(q)=3mod4=3" および "5mod (q) = 5mod4= 1"であることから、「会員名」の情報ブロックの値り ストを参照すると、それぞれの名前が「ヨサク」および 「大拙」であることが理解できる(図38参照)。従テ ーブルである「年齢テーブル」に関しても、同様の手法 により、仮想の値リストへのポインタ配列中のポインタ 値が得られている。得られたボインタ配列中のボインタ 値の持つ意味も、主テーブルのものと同様である(図3 40 9参照)。

【0069】ステップ3502およびステップ3503 の処理により、複数項目を単一項目と同様に考えること ができる。したがって、従テーブルの情報ブロックにお いて、仮想の値リストへのポインタ配列を用いて、レコ ード番号へのポインタ配列のポインタ値が生成されて、 これらが所定の位置に格納される(ステップ350 4)。この手法は、図11のステップ1105にて用い たものと同様である。再度説明すると、まず、従テーブ ルの仮想的な情報ブロックにおいて、仮想の値リストと 50 った場合には、"p×q"のサイズのレコード番号への

同じ大きさの配列が用意される。次いで、値リストへの ポインタ配列の先頭からポインタ値をスキャンし、

"i"番目のポインタ値が"j"である場合に、用意し た配列において、"j"番目の要素として、値"i"を 格納するような処理が実行される。

【0070】図40においては、従テーブルである「年 齢テーブル」に関して、共有化により得られた仮想的な 値リストを含む「年・会員姓+年・会員名」という仮想 的な情報ブロック中の値リストへのポインタ配列(ステ ップ3503参照)に格納された各ポインタ値が参照さ れる。たとえば、レコード番号"0"に対応するポイン タ値は"3"であるため、レコード番号へのポインタ配 列においては、対応する位置(4行目)にレコード番号 "0"が格納される。このようにしてレコード番号への ポインタ配列が作られた後に、ジョインした表(ビュ ー)が得られる(ステップ3505)。より詳細には、 主テーブルのレコード番号により、主テーブルの情報ブ ロックにおいて、その項目値を取り出すべき値リストへ のポインタ配列中のポインタ値が指定される。また、仮 想の値リストを含む情報ブロックにおける値リストへの ボインタ配列中のボインタ値を参照し、このボインタ値 に基づき、ステップ3504にて得られたレコード番号 へのポインタ値が特定される。このポインタ値により示 されるレコード番号は、従テーブルのものであるため、 表示すべき項目を備えた値リストを含む情報ブロックに おいて、対応する位置のポインタ値が見出され、これに より値リスト中の項目値が特定される。

【0071】図41において、主テーブルのレコード番 号(たとえば、"0")から、主テーブルにおける「会 30 員姓」の情報ブロック、および、「会員名」の情報ブロ ック中の値リストから、項目値(たとえば、"鈴木"お よび"一郎")が得られる。その一方、上記レコード番 号から、仮想の値リストを含む「会員姓+会員名」の情 報ブロックの値リストへのポインタ配列における対応す るポインタ値(たとえば、"4")が得られ、これによ り、従テーブルのレコード番号(たとえば、"1")が 見出される。したがって、従テーブル中の表示すべき項 目を有する「年齢」の情報ブロックの値リストから、対 応する項目値(たとえば、"22")を取り出すことが 可能となる。

【0072】本実施の形態によれば、ジョインすべき複 数の項目を単一の項目として取り扱うために、複数の項 目を結合した状態の情報ブロックを形成し、この情報ブ ロックにてとり得る仮想的な項目値に対応するポインタ 配列を用いて、必要なレコード番号やポインタ値を特定 している。また、上記仮想的な項目値を含む値リストを 実際に作ることなく、この値リスト中の項目値を指定す るためのポインタ配列のみを作成している。たとえば、 2つの項目の項目値が、それぞれ、 "p"、 "q" であ

ポインタ配列を作成すれば足りる。したがって、実際に 結合された項目値を備えた莫大な量の値リストを作成す ることなく、複数項目のジョインを実現することができ る。

45

【0073】次に、本発明の第7の実施の形態につき説 明を加える。上記第6の実施の形態では、複数の項目を 結合した状態の情報ブロックを作成し、この情報ブロッ クに関して、レコード番号へのポインタ配列を作成し た。しかしながら、上記2つの項目の項目値を"p" "q"とした場合、それぞれが非常に大きい場合(たと 10 えば、100,000であった場合)に、レコード番号 へのポインタ配列だけでも非常に大きなものとなってし まう。そこで、第7の実施の形態においては、仮想的な 値リストへのポインタ配列を生成することなく、複数項 目を多次元的(たとえば、二次元的)に記述した値リス トを生成することにより、ポインタ配列を巨大化するこ とを防止している。上記複数項目を記述した値リストの 項目値を、本明細書において、場合によっては多次元配 列と称する。図42は、第7の実施の形態にかかる処理 を示すフローチャートである。この処理においても、図 20 35のものと同様に、まず、共有化処理が実行される (ステップ4201)。次いで、主テーブルに関して、 ジョインすべき複数の項目のそれぞれについて、レコー ド番号がソートされる(ステップ4202)。これによ りソートされたレコード番号が格納された配列(ソート 配列或いはソート後レコード番号リスト)が生成され る。

【0074】ジョインすべき項目が2つの場合には、2 回のソート処理が実行される。たとえば、図43に示す ように、主テーブルに関して、「会員名」および「会員 30 姓」の双方の項目をジョインすべき場合には、共有化の 後に、レコード番号が、「会員名」の情報ブロック中の 値リストの順序にしたがってソートされ、次いで、「会 員姓」の情報ブロック中の値リストの順序にしたがって ソートされる。次いで、ソート配列中のレコード番号を 参照することにより、複数項目を結合した値リスト、お よび、値リストへのポインタ配列が生成される(ステッ ブ4203)。より詳細には、図44に示すように、ソ ート配列の番号を初期化した(ステップ4401)後 に、複数項目のうちの何れかに対応する情報ブロック中 40 の値リストへのポインタ配列に着目し、ソート配列中に 格納されたレコード番号が示す位置に格納されたポイン タ値が特定される(ステップ4402)。上記複数項目 の全てに対して、ステップ4402の処理が施されると (ステップ4403、4404参照)、新たな値リスト において、ソート配列の番号に対応する位置に、複数の ボインタ値が、所定の順序で配置される(ステップ44 05)。このようにして配置された複数のポインタ値 (多次元配列であるポインタ値)が、値リスト中の項目 値となる。

【0075】さらに、上記新たな値リストの項目値を指 定するためのボインタ配列の対応するボインタ値が生成 される(ステップ4406)。すなわち、上記値リスト へのポインタ配列において、レコード番号に対応する位 置に、項目値が格納された位置を示す値が格納される。 これにより、レコード番号から、値リストへのポインタ 配列中の対応するポインタ値が取り出され、かつ、多次 元配列のポインタ値を項目値として格納している値リス トにおいてポインタ値が示す項目値が取り出され得る。 上記ステップ4402~ステップ4407の処理を全て のソート配列の番号に関して実行して(ステップ440 7、4408参照)、処理が終了する。

【0076】図45および図46は、図43に示すソー ト処理の後に、「会員姓+会員名」という情報ブロック を作成した例を示す図である。図45に示すように、ソ ート配列(ソート後レコード番号リスト)において先頭 (第1番目) に格納されたレコード番号は"1"である ため、各情報ブロックの値リストへのポインタ配列にお いて、対応する位置(2行目)のポインタ値が取り出さ れ、このポインタ値"0"および"3"が決められた順 序で、「会員姓+会員名」の新たな情報ブロックの値り ストにおいて、先頭の位置に二次元配列"0 3"とし て格納される。また、当該値リストが格納されている位 置が、値リストへのポインタ値として、ポインタ配列中 のレコード番号が示す位置に配置される。ソート配列に 格納された他のレコード番号についても、同様の手順 で、二次元配列である項目値および値リストへのポイン タ配列中のポインタ値が格納される。従テーブルに関し ても、ステップ4202およびステップ4203と同様 の処理が実行される(ステップ4204、4205)。 上述した例に関して、「年齢テーブル」の「年・会員姓 +年・会員名」の情報ブロックが生成され、必要な値リ ストへのポインタ配列および二次元配列の項目値を有す る値リストが作られる(図47参照)。

【0077】とのようにして、主テーブルおよび従テー ブルにおいて、複数項目を二次元配列の項目値にて表わ したような値リストが得られると、これら値リストを含 む情報ブロック、および、表(ビュー)に示すべき項目 に関する他の情報ブロックを用いて、図11と同様な処 理が実行される。すなわち、複数項目を二次元配列の項 目値にて表わしたような値リストが共有化される(ステ ップ1101~ステップ1105参照)。次いで、上記 他の情報ブロック中の値リストの項目値を特定するため に、レコード番号へのポインタ配列が生成される(ステ ップ1106)。このようにして、所定のポインタ配列 や値リストの更新や生成をした後に、図12に示す処理 を実行して、項目値を取り出すことにより所望の表(ビ ュー)が作成される。

【0078】図48は、第7の実施の形態において、図 50 12に示す処理による表(ビュー)の作成を説明するた

めの図である。たとえば、レコード番号"0"に関し て、複数項目を二次元配列の項目値にて表わした値リス トを含む情報ブロック(「会員姓+会員名」の情報ブロ ック) において、対応する値リストへのポインタ配列中 のポインタ値は"0 3"である。これら値のうち前者 (すなわち"0")は、項目値"鈴木"を意味してお り、後者(すなわち"3")は、項目値"一郎"を意味 している。したがって、表(ビュー)において、先頭の 行に"鈴木"および"一郎"が表示される。その一方、 レコード番号"0"について、他のテーブルへのレコー 10 ド番号へのポインタ配列において、対応する値は"1" である。したがって、「年齢」の情報ブロック中、値リ ストへのポインタ配列の対応する位置のポインタ値 "0"が見出される。したがって、ポインタ値が示す位 置の項目値"22"が、先頭の行に表示される。他のレ コード番号についても、同様な手順で、項目値が得られ ることは言うまでもない。本実施の形態によれば、必要 なメモリ容量を削減しつつ、複数項目のジョインを実現 することが可能となる。

用いて、表形式データをジョインし、かつ、ジョインさ れた表形式データのうち所定の項目を含む表 (ビュー) を作成する処理と、従来の手法を用いて同様の表(ビュ ー)を作成する処理との比較について簡単に述べる。本 発明の実施の形態に関しては、プロセッサとして、Pe ntiumPro(登録商標)を200MHZにて作動 させ、RAM上に、表形式データを構成する収集の情報 ブロックを作成した。表形式データとして、ユーザID (0~9999:項目1)および贔屓の野球球団名(1 レコード)と、試合番号(0~119:項目1)、野球 球団名(12球団:項目2)、各試合の得点(0~19 点)を備えた試合テーブル (120×12=1440レ コード)とを考え、各ユーザごとに、ユーザが贔屓にし ている球団の得点の一覧表を作成した。この場合に、総 レコード数は、10000 (ユーザ) ×120 (試合) =120万レコードとなる。上記レコードを第5の実施 の形態に基づき、かつ、主テーブルおよび従テーブルの 双方のメモリを節約するような手法で一覧表を作成する ために、平均で0.195秒を要した。これに対して、 従来の手法にしたがって、市販のデータベースとしてⅠ nterBase4.2 (登録商標)を利用し、クライ アントとしてParadox7(登録商標)を利用した マシン(プロセッサとしてPentiumPro(登録 商標)を上記処理と同一条件で作動させた)にて、上記 表形式データをジョインさせ、ビューを作成すると51 0秒を要した。したがって、本発明によれば、従来のも のの略3000倍の速度で、表形式データのジョインお よび表(ビュー)の作成が実現できることがわかった。

ことなく、特許請求の範囲に記載された発明の範囲内で、種々の変更が可能であり、それらも本発明の範囲内に包含されるものであることは言うまでもない。たとえば、前記第1の実施の形態において、図18(b)のように、キー項目以外の項目にてソートした表(ビュー)を表示する場合につき説明を加える。図18(a)に示すように、キー項目となる情報ブロック(上記例では「サービスID」の情報ブロック)に関して、値リストの項目値ごとの、メイン表形式データのレコード数が算出され(存在数配列)、これに基づきメイン表形式データのレコード番号をソートした状態で再配置している(図17参照)が、それ以外の項目によるソートのためには、若干の手順が加えられる。

【0083】さらに、前記第6および第7の実施の形態においては、複数の表形式データにおいて、2つの項目のジョインして、所定の項目に関する項目値を提示する手法について述べたが、3つ以上の項目をジョインするとも可能であることは言うまでもない。たとえば、前記第6の実施の形態に関しては、上述したように(p×q×r)個のポインタ値を備えた仮想の値リストへのポインタ配列を作成し、当該仮想の値リストへのポインタ配列を作成し、当該仮想の値リストへのポインタ配列を作成し、当該仮想の値リストへのポインタ配列を作成し、当該仮想の値リストへの対応を決定しておけば良い。或いは、第7の実施の形態に関しては、各々が3個以上の値からなる多次元配列の集合となるような値リストを設ければ良い。

商標)を上記処理と同一条件で作動させた)にて、上記 【0084】さらに、前記実施の形態においては、一般 あいま形式データをジョインさせ、ビューを作成すると51 のコンピュータシステム10内に、所定のプログラムを 読み込み、当該プログラムを実行することにより、複数 のの略300倍の速度で、表形式データのジョインお の表形式データのジョインおよびジョインされた表形式 よび表(ビュー)の作成が実現できることがわかった。 「データに関する処理を実現しているが、本発明はこれに 【0080】本発明は、以上の実施の形態に限定される 50 限定されるものではなく、パーソナルコンピュータ等の

ような一般のコンピュータシステムに、データベース処 理専用のボードコンピュータを接続し、当該ボードコン ピュータが上記処理を実行できるように構成しても良い ことは言うまでもない。したがって、本明細書におい て、手段とは必ずしも物理的手段を意味するものではな く、各手段の機能が、ソフトウェアによって実現される 場合も包含する。さらに、一つの手段の機能が、二つ以 上の物理的手段により実現されても、若しくは、二つ以 上の手段の機能が、一つの物理的手段により実現されて もよい。

#### [0085]

【発明の効果】本発明によれば、複数の表形式データ を、所望のようにジョインすることができ、かつ、その データ容量も小さな表形式データの構造、その結合方 法、および結合した表形式データの提示方法を提供する ことが可能となる。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】 図1は、本発明の実施の形態にかかる検索、 集計およびサーチ方法を実現できるコンピュータシステ ムのハードウェア構成を示すブロックダイヤグラムであ 20 を示すフローチャートである。

【図2】 図2は、本実施の形態にて用いる情報ブロッ クを示す図である。

【図3】 図3は、表形式データの例、および、当該表 形式データに基づく情報ブロックの例を示す図である。

【図4】 図4は、表形式データの他の例、および、当 該表形式データに基づく情報ブロックの他の例を示す図 である。

【図5】 図5は、単一項目に関する検索手法を示すフ ローチャートである。

【図6】 図6は、表形式データに基づき情報ブロック を作成するための処理を説明するフローチャートであ る。

【図7】 図7は、情報ブロックを作成するための原デ ータの例を示す図である。

【図8】 図8は、二つの表形式データの例を示す図で ある。

【図9】 図9は、図8に示す表形式データに基づく情 報ブロックを示す図である。

【図10】 図10は、本発明の実施の形態にかかるC 40 PUにて実行される機能の一例を示すブロックダイヤグ ラムである。

【図11】 図11は、本実施の形態にかかる値リスト の共有化のための処理を示すフローチャートである。

【図12】 図12(a)は、図8および図9に示す例 に関して、図11にて示される処理の一部をより詳細に 示す図である。

【図13】 図13は、本実施の形態にかかるビュー作 成処理を示すフローチャートである。

【図14】 図14は、図13により生成されるビュー 50 的な「試合日」の情報ブロックを得る手順を説明する図

を説明するための図である。

【図15】 図15は、本実施の形態にかかる必要な項 目に関してソートした表を得る処理を示すフローチャー トである。

【図16】 図16は、「顧客ID」、「顧客名」およ び「年会費」に関するビューであって、かつ、「サービ スID」に基づきソートされたビューを表示する処理を 説明するための図である。

【図17】 図17は、本実施の形態にかかるレコード 10 番号のソートを説明するための図である。

【図18】 図18は、所定の項目にてソートされたビ ューの例を示す図である。

【図19】 図19は、第2の実施の形態にかかるボイ ンタ配列を示す図である。

【図20】 図20は、第3の実施の形態にかかるポイ ンタ配列を示す図である。

【図21】 図21は、第4の実施の形態にて利用され る表形式データ (テーブル) の例を示す図である。

【図22】 図22は、第4の実施の形態にかかる処理

【図23】 図23は、第4の実施の形態にかかる値り ストの共有化を説明するための図である。

【図24】 図24は、第4の実施の形態にかかる従テ ーブルのソートを説明するための図である。

【図25】 図25は、第4の実施の形態にかかる主テ ーブルの値リストへのポインタ配列の拡張処理を示すフ ローチャートである。

【図26】 図26は、第4の実施の形態にかかる主テ ーブルの値リストへのポインタ配列の拡張を説明するた 30 めの図である。

【図27】 図27は、第4の実施の形態にかかる従テ ーブルの値リストへのポインタ配列の拡張(生成)処理 を示すフローチャートである。

【図28】 図28は、第4の実施の形態にかかる従テ ーブルの値リストへのポインタ配列の拡張を説明するた めの図である。

【図29】 図29は、第4の実施の形態にかかるジョ インされた表(ビュー)を作成するための情報ブロック を示す図である。

【図30】 図30は、第5の実施の形態にかかる主テ ーブル側に設けられた変換配列を説明するための図であ る。

【図31】 図31は、第5の実施の形態にかかる従レ コード側の変換配列作成の処理を示すフローチャートで ある。

【図32】 図32は、第5の実施の形態にかかる従テ ーブル側の変換配列作成の一例を示す図である。

【図33】 図33は、第5の実施の形態にかかる処理 により得られた従テーブル側の変換配列に基づき、仮想 である。

【図34】 図34は、第6の実施の形態にて利用される表形式データ(テーブル)の例を示す図である。

51

【図35】 図35は、第6の実施の形態にかかる処理 を示すフローチャートである。

【図36】 図36は、第6の実施の形態にかかる共有 化処理を説明するための図である。

【図37】 図37は、第6の実施の形態にかかる仮想的な値リスト、および、当該値リストへのポインタ配列を説明するための図である。

【図38】 図38は、第6の実施の形態にかかる仮想的な値リスト、および、当該値リストへのポインタ配列を説明するための図である。

【図39】 図39は、第6の実施の形態にかかる仮想的な値リスト、および、当該値リストへのポインタ配列を説明するための図である。

【図40】 図40は、第6の実施の形態にかかる仮想的な値リスト、および、レコード番号へのポインタ配列を説明するための図である。

【図41】 図41は、第6の実施の形態にかかる処理 20 にしたがった表(ビュー)の作成を説明するための図である。

【図42】 図42は、第7の実施の形態にかかる処理を示すフローチャートである。

【図43】 図43は、第7の実施の形態にかかる主テーブルの二次ソートを説明するための図である。

【図44】 図44は、第7の実施の形態にかかる複数\*

\*項目を結合した多次元配列であるポインタ値を有する値 リスト、および、ポインタ配列の生々処理を示すフロー チャートである。

【図45】 図45は、図43に示すソート処理を施した主テーブルに、第7の実施の形態にかかる新たな情報ブロックを作成した状態を示す図である。

【図46】 図46は、図43に示すソート処理を施した主テーブルに、第7の実施の形態にかかる新たな情報ブロックを作成した状態を示す図である。

10 【図47】 図47は、第7の実施の形態にかかる従テーブルに関する、新たな情報ブロックを示す図である。

【図48】 図48は、第7の実施の形態にかかる表 (ビュー)の作成処理を説明するための図である。

【図49】 図49は、第1の実施の形態において、他の項目にてソートされた表(ビュー)を得るための処理を説明するための図である。

#### 【符号の説明】

10	コンピュータシステム

12 CPU

0 14 RAM

16 ROM

18 固定記憶装置

20 CD-ROMドライバ

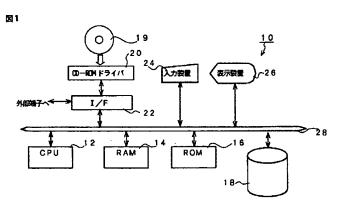
22 I/F

24 入力装置

26 表示装置

【図1】

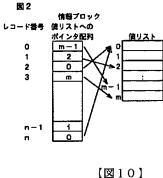
【図2】

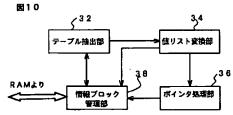


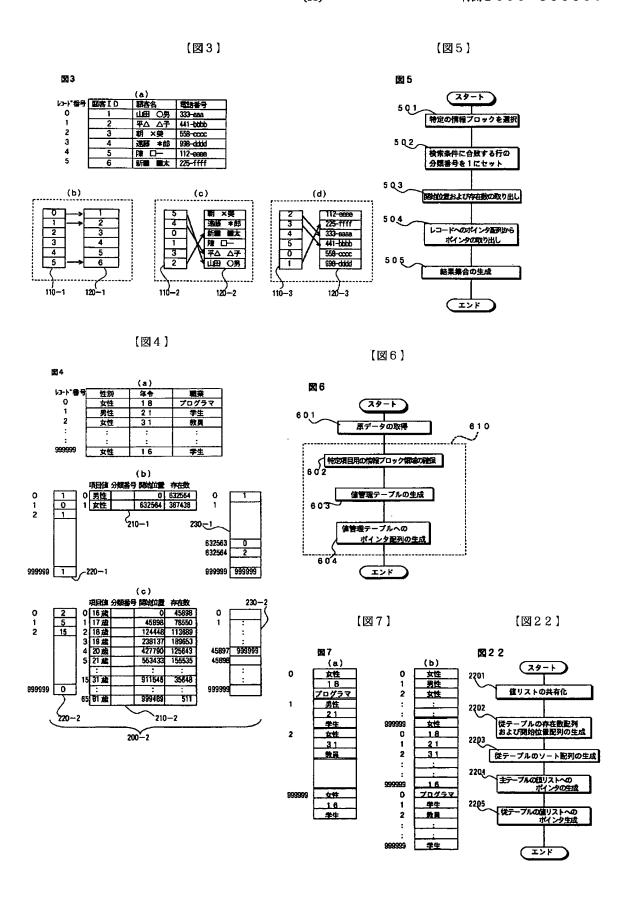
【図18】

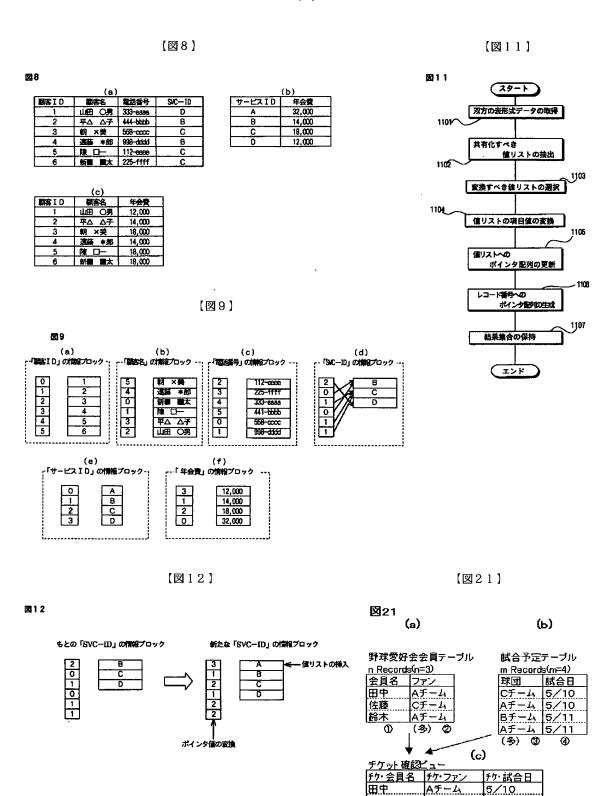
	図18		
		(a)	
	<del>U</del>	ーピス I Dで	ノート
(#-t°2 [D)	年会費	型名I D	爾客名
В	14,000	2	平△ △子
В	14,000	4	速篇 半郎
С	18,000	3	朝 ×美
С	18,000	5	陳二二
С	18,000	6	新聞 華太
D	12,000	1	LLEE CAR











Aチーム Cチーム

Aチーム Aチーム

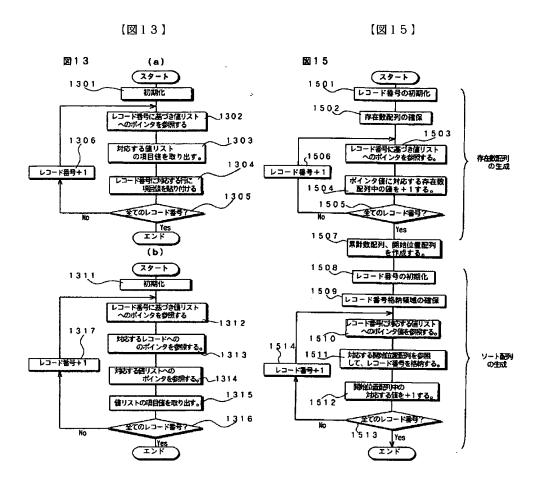
**6** 

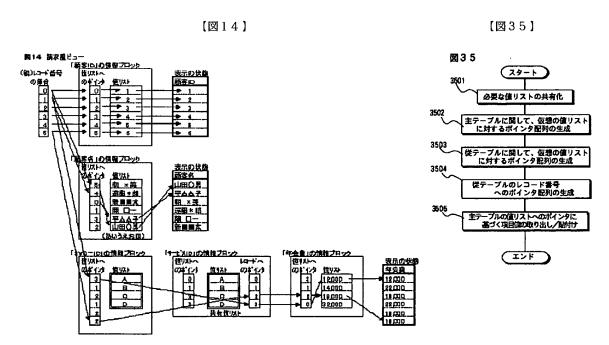
田中佐藤

鈴木

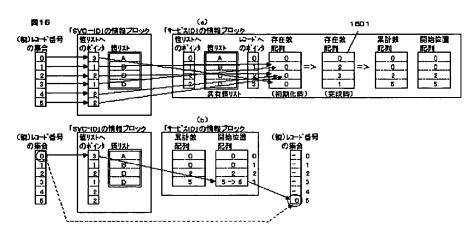
5/11 5/10 5/10 5/11

Ø

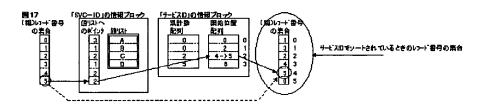




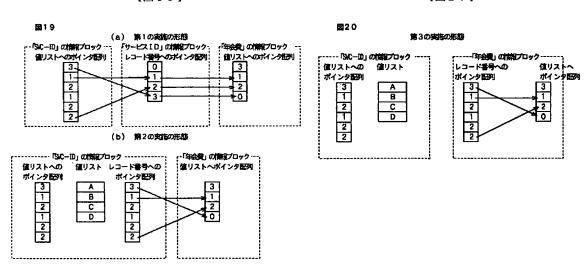
【図16】



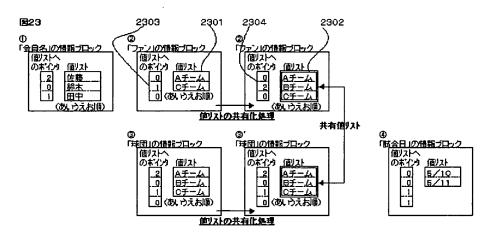
【図17】



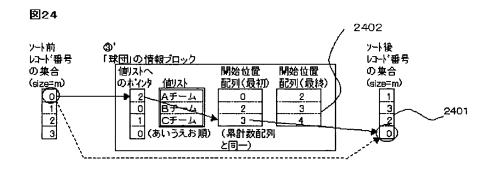


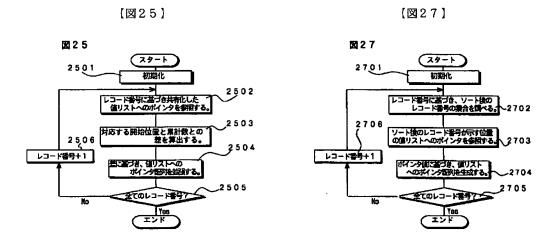


[図23]

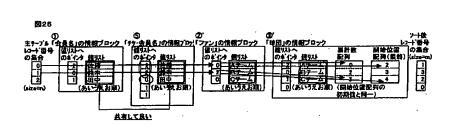


[図24]

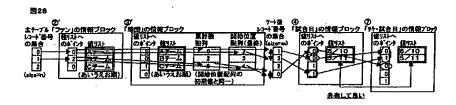




【図26】

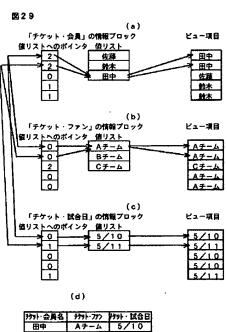


【図28】

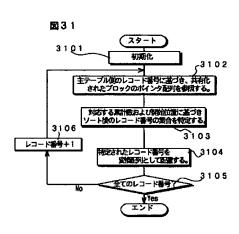


【図29】

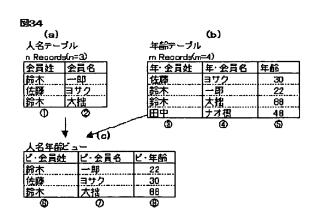
【図31】



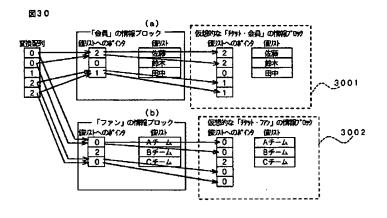
カナ 会員名	チケット・ファン	Hyl· 试合日
田中	Aチーム	5/10
田中	A7-4	5/11
佐藤	Cチーム	5/10
鈴木	AF-L	5/10
鈴木	Aチーム	5/11



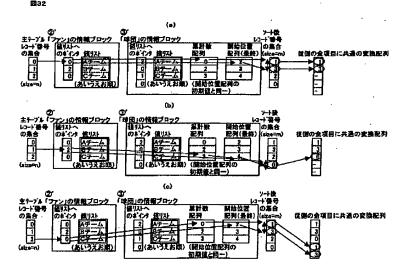
【図34】



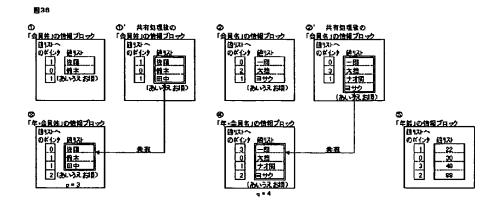




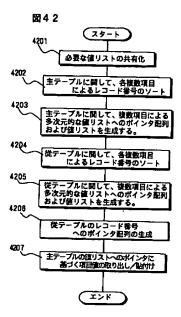
【図32】



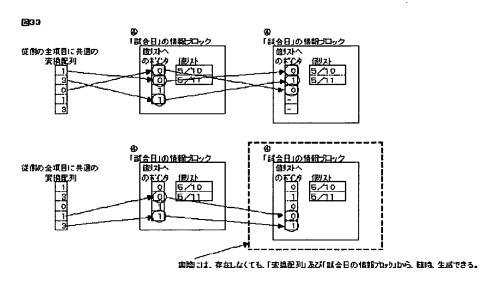
【図36】



【図42】

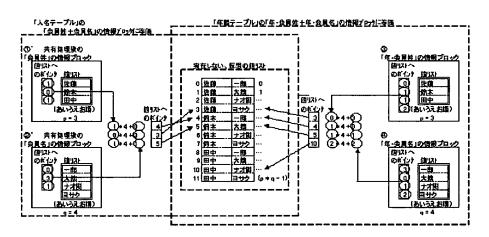


### 【図33】

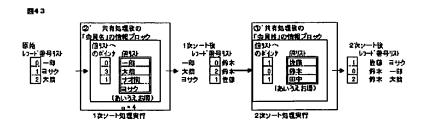


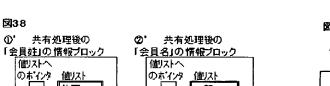
【図37】

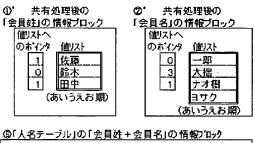
图37



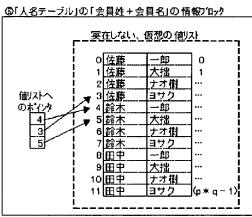
【図43】

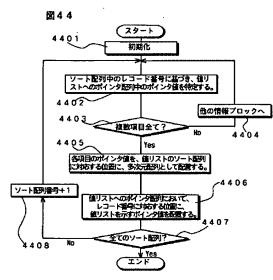






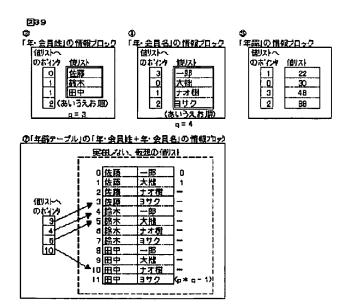
【図38】



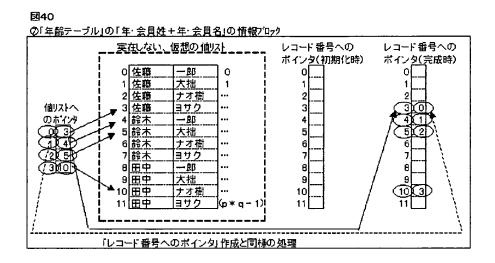


【図44】

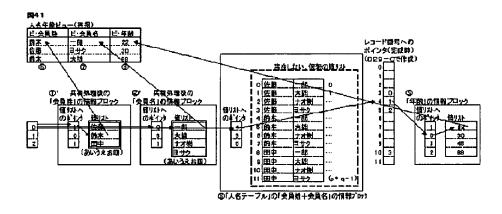
【図39】



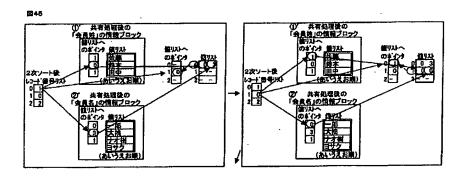
【図40】



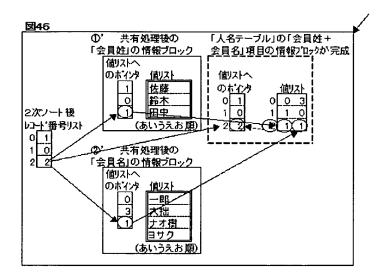
【図41】



【図45】



【図46】

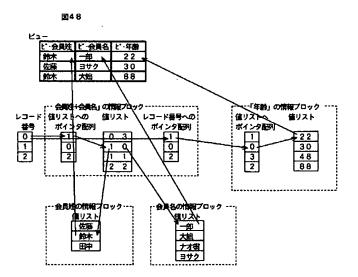


【図47】

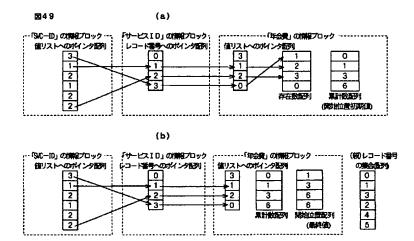
到47



【図48】



【図49】



# This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

# **BEST AVAILABLE IMAGES**

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

☐ BLACK BORDERS
☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
☐ FADED TEXT OR DRAWING
BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
☐ SKEWED/SLANTED IMAGES
$\square$ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
☐ GRAY SCALE DOCUMENTS
☐ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
$\square$ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY
Потигр.

# IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.